

(11)Publication number : 08-107542
(43)Date of publication of application : 23.04.1996

H04N	5/92
G06F	12/00
G11B	20/12
G11B	20/12
H04N	5/76
H04N	7/16

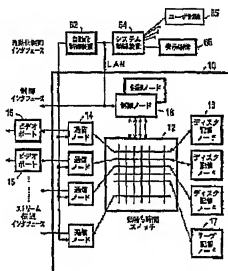
(71)Applicant: INTERNATL BUSINESS MACH CORP (IBM)
(72)Inventor: FALCON JR LORENZO
SAXENA ASHOK RAJ

Priority number : 94 302624 Priority date : 08.09.1994 Priority country : US

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a 'video friendly' computer subsystem.

SOLUTION: A media streamer 10 includes storage nodes 16 which include a mass storage device that stores digital representation of a video display. The video display needs time T to show its whole and is stored as N pieces of data blocks. Each data block stores that corresponds to about T/N period of the video display. The streamer 10 further includes plural communication nodes 14 which separately have an input port that is connected to the output of a storage node in order to receive digital representation of the video display. Each plural communication node further includes plural output ports, it separately transmits digital representation as a data stream to a consumer of the digital representation.



[Date of request for examination]	04.11.1997
[Date of sending the examiner's decision of rejection]	
[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]	
[Date of final disposal for application]	
[Patent number]	3096409
[Date of registration]	04.08.2000
[Number of appeal against examiner's decision of rejection]	
[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]	
[Date of extinction of right]	

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特開平8-107542

(43) 公開日 平成8年(1996)4月23日

(51) Int.Cl. ⁴	識別記号	序内整理番号	P I	技術表示箇所
H 0 4 N 5/92				
G 0 6 F 12/00	5 8 0	7623-5B		
G 1 1 B 20/12		9295-5D		
	1 0 3	9295-5D		
			H 0 4 N 5/ 92	H
審査請求 未請求 請求項の数 9 O L (全 41 頁) 最終頁に続く				

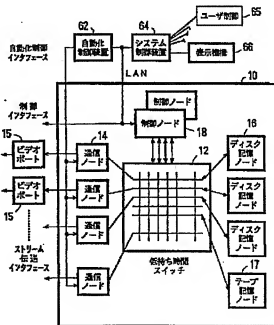
(21) 出願番号	特願平7-227676	(71) 出願人	390009531 インターナショナル・ビジネス・マシー ズ・コーポレーション INTERNATIONAL BUSIN ESS MACHINES CORPO RATION アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州 アーモンク (番地なし)
(22) 出願日	平成7年(1995)9月5日	(72) 発明者	ロレンソ・ファルコン・ジュニア アメリカ合衆国95123 カリフォルニア州 サンノゼ オミラ・ドライブ 253
(31) 優先権主張番号	3 0 2 6 2 4	(74) 代理人	弁理士 合田 薫 (外2名)
(32) 優先日	1994年9月8日		
(33) 優先権主張国	米国 (US)		
		最終頁に続く	

(54) 【発明の名称】 メディア・ストリーマ

(57) 【要約】 (修正有)

【課題】 「ビデオ・フレンドリー」なコンピュータ・サブシステムを提供する。

【解決の手段】 メディア・ストリーマ (10) は、ビデオ表示のデジタル表現を格納するための大容量記憶装置を含む記憶ノード (16) を含む。ビデオ表示は、その全体を表示するのに時間 T を要し、N 個のデータ・ブロックとして格納される。各データ・ブロックはビデオ表示の約 T/N の期間に対応するデータを格納する。メディア・ストリーマは、それからのビデオ表示のデジタル表現を受け取るために記憶ノードの出力に結合された入力ポートをそれぞれ有する複数の通信ノード (14) をさらに含む。複数の通信ノードのそれぞれは、複数の出力ポートをさらに含み、そのそれぞれがデジタル表現の消費者にデータ・ストリームとしてデジタル表現を伝送する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 少なくとも1つのビデオ表示のデジタル表現を格納する大容量記憶装置を含む少なくとも1つの記憶ノードであって、前記大容量記憶装置が複数の大容量記憶ユニットから構成され、前記少なくとも1つのビデオ表示がその全体を提示するのに時間Tを必要とし、複数のN個のデータ・ブロックとして格納され、各データ・ブロックが前記ビデオ表示の約T/Nの期間に対応するデータを格納する、少なくとも1つの記憶ノードと、

複数の通信ノードであって、それぞれがそれからビデオ表示のデジタル表現を受け取るための前記少なくとも1つの記憶ノードの出力に結合された少なくとも1つの入力ポートを有し、前記複数の通信ノードのそれぞれが、それぞれデジタル表現の消費者にデータ・ストリームとしてデジタル表現を伝送する複数の出力ポートをさらに有する、複数の通信ノードとを含み、前記デジタル表現の前記N個のデータ・ブロックがX個のストライプに区分され、データ・ブロック1、X+1、2*X+1、・・・などがX個のストライプの第1のストライプに関連づけられ、データ・ブロック2、X+2、2*X+2、・・・などがX個のストライプの第2のストライプに関連づけられ、以下同様に関連づけられ、前記X個のストライプのそれぞれが前記複数の大容量記憶ユニットのそれぞれに格納されることを特徴とする、メディア・ストリーム。

【請求項2】 前記複数の大容量記憶ユニットがビデオ表示のデジタル表現の1つのコピーを格納し、複数のデータ・ストリームが前記N個のデータ・ブロックのうちの同一データ・ブロックを同期伝達できるように前記X個のストライプが読み出されることを特徴とする、請求項1に記載のメディア・ストリーム。

【請求項3】 前記複数の大容量記憶ユニットがビデオ表示のデジタル表現の1つのコピーを格納し、複数のデータ・ストリームが前記N個のデータ・ブロックのうちの異なるデータ・ブロックを同期伝達できるように前記X個のストライプが読み出されることを特徴とする、請求項1に記載のメディア・ストリーム。

【請求項4】 前記T/Nの期間の持続時間が約0.2秒〜約2秒の範囲であることを特徴とする、請求項1に記載のメディア・ストリーム。

【請求項5】 Xの値が

$$X = \text{最大}(r \cdot n / d, r \cdot m / d)$$
 という式によって求められ、式中、rがデータ・ストリーム用の公称データ転送速度であり、nが公称データ転送速度で同時に出力されるデータ・ストリームの最大数であり、dが前記大容量記憶ユニットの1つの有効出力データ転送速度であり、mが前記N個のデータ・ユニットの少なくとも1つを格納する前記大容量記憶ユニットのすべてから公称データ転送速度で同時に出力されるデ

ータ・ストリームの最大数であることを特徴とする、請求項1に記載のメディア・ストリーム。

【請求項6】 少なくとも1つのビデオ表示のデジタル表現を格納する大容量記憶装置を含む少なくとも1つの記憶ノードであって、前記大容量記憶装置が複数のディスク・データ記憶ユニットから構成され、前記少なくとも1つのビデオ表示がその全体を提示するのに時間Tを必要とし、複数のN個のデータ・ブロックとして格納され、各データ・ブロックが前記ビデオ表示の約T/Nの期間に対応するデータを格納する、少なくとも1つの記憶ノードと、複数の通信ノードであって、それぞれがそれからビデオ表示のデジタル表現を受け取るための前記少なくとも1つの記憶ノードの出力に結合された少なくとも1つの入力ポートを有し、前記複数の通信ノードのそれぞれが、それぞれデジタル表現の消費者にデータ・ストリームとしてデジタル表現を伝送する複数の出力ポートをさらに有する、複数の通信ノードとを含み、前記デジタル表現の前記N個のデータ・ブロックがX個のストライプに区分され、データ・ブロック1、X+1、2*X+1、・・・などがX個のストライプの第1のストライプに関連づけられ、データ・ブロック2、X+2、2*X+2、・・・などがX個のストライプの第2のストライプに関連づけられ、以下同様に関連づけられ、前記X個のストライプのそれぞれが前記複数の大容量記憶ユニットのそれぞれに格納され、

Xの値が

$$X = \text{最大}(r \cdot n / d, r \cdot m / d)$$
 という式によって求められ、式中、rがデータ・ストリーム用の公称データ転送速度であり、nが公称データ転送速度で同時に出力されるデータ・ストリームの最大数であり、dが前記ディスク・データ記憶ユニットの1つの有効出力データ転送速度であり、mが前記N個のデータ・ユニットの少なくとも1つを格納する前記ディスク・データ記憶ユニットのすべてから公称データ転送速度で同時に出力されるデータ・ストリームの最大数であることを特徴とする、メディア・ストリーム。

【請求項7】 前記複数のディスク・データ記憶ユニットがビデオ表示のデジタル表現の1つのコピーを格納し、複数のデータ・ストリームが前記N個のデータ・ブロックのうちの同一データ・ブロックを同期伝達できるように前記X個のストライプが読み出されることを特徴とする、請求項6に記載のメディア・ストリーム。

【請求項8】 前記複数のディスク・データ記憶ユニットがビデオ表示のデジタル表現の1つのコピーを格納し、複数のデータ・ストリームが前記N個のデータ・ブロックのうちの異なるデータ・ブロックを同期伝達できるように前記X個のストライプが読み出されることを特徴とする、請求項6に記載のメディア・ストリーム。

【請求項9】 前記T/Nの期間の持続時間が約0.2秒

～約2秒の範囲で起こることを特徴とする、請求項6に記載のメディア・ストリーマ。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】本発明は、マルチメディア・データの送達用のシステムに関し、より具体的には、最小バッファリングで複数の端末に同時にビデオを提供するインタラクティブ・ビデオ・サーバ・システムに関する。

【0002】

【従来の技術】ムービーやビデオの再生は、現在、かなり古い技術で実施されている。主な記憶媒体は、VHSレコーダ/プレーヤなどのアナログ・テープであり、テレビ・スタジオや放送局が使用する非常に高品質で高価なD1 VTRにまで及んでいる。この技術には多くの問題がある。このような問題としては、テープの装填に要する人手、機械ユニット、テープ・ヘッド、テープそのものの磨耗や裂き傷、そして費用などがある。放送局を悩ませていた重大な制約の1つは、VTRは一度に連続して1つの機能しか果たせないことである。しかも、各テープ装置は75,000～150,000ドルの費用がかかる。

【0003】テレビ局は、自局の通常番組に特別なコマンドを挿入し、それにより個別の市場として各都市を対象にすることにより、短縮映画にすぎないコマンドによる増収を望んでいる。これは、テープ技術では困難な作業であり、非常に高価なデジタルD1テープ・システムまたはテープ・ロボットでも困難である。

【0004】マルチメディア・データをエンド・ユーザに送達する従来の方法は、1)放送業界方式と、2)コンピュータ業界方式の2つのカテゴリに分類される。放送業界方式(映画業界、有線放送業界、テレビ放送網業界、レコード業界を含む)では、一般に、アナログまたはデジタル記録のテープの形で記憶装置を用意する。このため、テープを再生すると、放送業界の機材を通してエンド・ユーザまで移動される等時性データ・ストリームが生成される。コンピュータ業界方式では、一般に、ディスクまたはテープが付加されたディスクの形で記憶装置を用意し、DVI、JPEG、MPEGなどの圧縮されたデジタル形式でデータを記録する。コンピュータは、要求に応じてエンド・ユーザに非等時性データ・ストリームを送達し、エンド・ユーザ側では連続視聴を可能にするために、ハードウェアがデータ・ストリームをバッファリングし、特殊なアプリケーション・コードがそれを平滑化する。

【0005】従来、ビデオ・テープ・サブシステムは、記憶媒体のコストのためにコンピュータ・ディスク・サブシステムよりコスト的に有利であった。しかし、ビデオ・テープ・サブシステムには、テープ管理、アクセス待ち時間、信頼性が比較的低いという欠点がある。これらの欠点は、リアルタイム・デジタル圧縮/圧縮解除

技法の出現と相まって、コンピュータの記憶装置のコストが低下するにつれてますます重要になっている。

【0006】コンピュータ・サブシステムは、コスト/パフォーマンスの面で複合的な改良が行われてきたが、一般に「ビデオ・フレンドリー」とは見られていない。コンピュータは、「非等時性」と呼ばれるインタフェースおよびプロトコルによって、主にワークステーションおよびその他のコンピュータ端末とのインタフェースをとる。マルチメディア・データをエンド・ユーザに円滑に(等時的に)送達するには、従来の通信方法に固有の弱点を克服するためにコンピュータ・システムは特殊なアプリケーション・コードと大型バッファを必要とする。また、コンピュータには、等時性データ・ストリームを処理し、高度の正確さでそれらを切り替えるための、マルチメディア業界の機器との互換性のあるインタフェースが欠けているので、コンピュータはビデオ・フレンドリーではない。

【0007】ビデオ・データをデジタル形式で圧縮して格納するためにコンピュータの使用を導入することにより、テレビ放送、映画製作、電話回線による「ビデオ・オン・デマンド」、ホテルでの番組有料視聴制などのいくつかの主要産業で変革が始まった。圧縮技術は、圧縮率100x～180xでも良好な結果が達成できるほどまで進歩している。このような圧縮率によって、ランダム・アクセス・ディスク技術が先行技術のテープ・システムに代わる魅力的なものになっている。

【0008】デジタル・ディスク・データにランダム・アクセスする能力とディスク・システムの非常に高い帯域幅により、システムの必要な機能およびパフォーマンスがディスク技術のパフォーマンス、ハードウェア・コスト、拡張性の範囲内になっている。これまでは、記憶装置のコストのために、ビデオまたはムービーを格納するためにディスク・ファイルを使用することが実際に考慮されることはなかった。そのコストについては、最近、大幅な削減が行われている。

【0009】MPEG規格を使用した圧縮ビデオ・データを使用する多くの新たに出現した市場では、費用効果の高い方法でビデオ・データを格納できる方法がいくつかある。

【0010】

【発明が解決しようとする課題】本発明は、数多くの様々なパフォーマンス要件のパフォーマンス要件に対する階層的解決策を提供し、その結果、市場の要件を満たすようカスタマイズ可能なモジュール・システムによる手法を提供する。

【0011】本発明は、その業界用の従来のインタフェースを介してマルチメディア環境での等時性データ・ストリームの送達を可能にする、「ビデオ・フレンドリー」なコンピュータ・サブシステムを提供する。本発明によるメディア・ストリーマは、等時性データ・ストリー

ームの送達用に最適化されており、ATM（非同期転送モード）技術により新しいコンピュータ・ネットワークにデータをストリーミングすることができる。本発明は、システム制御にVTR（ビデオ・テープ・レコーダ）メタフォを提供しながら、ビデオ・テープの欠点を解消するものである。本発明のシステムは、1~1000の独立制御のデータ・ストリームをエンド・ユーザに送達するためのスケラビリティ、単一のデータ・コピーから多くの等時性データ・ストリームを送達できる能力、混合データ転送速度、単純な「オープン・システム」制御インタフェース、自動化制御サポート、記憶階層サポート、送達されたストリーム当たりの低コストなどの特徴を提供する。

【0012】

【課題を解決するための手段】本発明によるメディア・ストリーマは、少なくとも1つのビデオ表示のデジタル表現を格納するための大容量記憶装置を含む少なくとも1つの記憶ノードを含む。この大容量記憶装置は、複数の大容量記憶ユニットから構成される。少なくとも1つのビデオ表示は、その全体を表示するのに時間Tを要し、N個のデータ・ブロックとして格納される。各データ・ブロックはビデオ表示の約T/Nの期間に対応するデータを格納する。メディア・ストリーマは、それからのビデオ表示のデジタル表現を受け取るために少なくとも1つの記憶ノードの出力に結合された少なくとも1つの入力ポートをそれぞれ有する複数の通信ノードをさらに含む。複数の通信ノードのそれぞれは、複数の出力ポートをさらに含み、そのそれぞれがデジタル表現の消費者にデータ・ストリームとしてデジタル表現を伝送する。

【0013】本発明の一態様によれば、デジタル表現のN個のデータ・ブロックはX個のストライプに区分され、データ・ブロック1、X+1、2*X+1、...などがX個のストライプの第1のストライプに関連づけられ、データ・ブロック2、X+2、2*X+2、...などがX個のストライプの第2のストライプに関連づけられ、以下同様に関連づけられ、X個のストライプのそれぞれが複数の大容量記憶ユニットのそれぞれに格納される。

【0014】複数の大容量記憶ユニットは、ビデオ表示のデジタル表現の単一コピーを格納することが好ましい。X個のストライプは、複数のデータ・ストリームがN個のデータ・ブロックのうちの同一ブロックを同期伝達できるように読み出されるか、または複数のデータ・ストリームがN個のデータ・ブロックのうちの異なるブロックを同期伝達できるように読み出される。

【0015】Xの値は、以下の式によって求められる。 $X = \text{最大}(r * n / d, r * m / d)$ ただし、rはデータ・ストリームの公称データ転送速度、nは公称データ転送速度で同期出力されるデータ・

ストリームの最大数、dは大容量記憶ユニットの1つの有効出力データ転送速度、mはN個のデータ・ユニットのうちの少なくとも1つに格納するすべての大容量記憶ユニットから公称データ転送速度で同期出力されるデータ・ストリームの最大数である。

【0016】

【発明の実施の形態】

見出し集

以下の説明は、次の見出しA.~K2.5.に続く説明に従う。

- A. 一般アーキテクチャ
- B. 等時性送達用のデジタル圧縮ビデオ・データの階層管理
 - B1. テープ記憶装置
 - B2. ディスク記憶システム
 - B3. キャッシュからのムービー
- C. メディア・ストリーマ・データ・フロー・アーキテクチャ
 - C1. 制御ノード18の機能
 - C2. 通信ノード14
 - C3. 記憶ノード16
 - C4. 適時スケジューリング
 - C5. 再生アクションの詳細
- D. メディア・ストリーマへのユーザ・インタフェースとアプリケーション・インタフェース
 - D1. ユーザ通信
 - D1.1. コマンド行インタフェース
 - D1.2. グラフィカル・ユーザ・インタフェース
 - D2. ユーザ機能
 - D2.1. インポート/エクスポート
 - D2.2. VCR状の再生制御
 - D2.3. 拡張ユーザ制御
 - D3. アプリケーション・プログラム・インタフェース
 - D4. クライアント/メディア・ストリーマ間通信
 - D4.1. クライアント制御システム11
 - D4.2. メディア・ストリーマ10
- E. ビデオ送達用のメディア・ストリーマのメモリ構成と最適化
 - E1. 先行技術のキャッシュ管理
 - E2. ビデオ最適化キャッシュ管理
 - E2.1. ストリーム間でのセグメント・サイズ・キャッシュ・バッファの共有
 - E2.2. 予測キャッシュ
 - E2.3. キャッシュを最適化するためのストリームの同期化
- F. ビデオ最適化デジタル・メモリ割振り
 - F1. メモリ割振り用のコマンド
 - F2. アプリケーション・プログラム・インタフェース
- G. ビデオ・アプリケーション用に最適化したディスク・ドライブ

- H. ビデオ・データ用のデータ・ストライプ
 I. メディア・ストリーマのデータ転送と変換手順
 II. スイッチ18へのビデオ送達用の動的帯域幅制御
 J. 通信アダプタによる等時性ビデオ・データ送達
 J1. 圧縮済みのMPEG-1、1+、MPEG-2
 デジタル・データ形式から業界標準テレビ形式(NTSCまたはPAL)へのビデオ・イメージとムービーの変換

- K. SCSI装置へのデジタル・ビデオの伝送
 K1. SCSIレベルのコマンドの説明

K2. バッファ管理

- K2.1. バッファ選択および位置
 K2.2. 自動モード
 K2.3. 手動モード
 K2.4. エラー管理
 K2.5. エラー回復
 K2.6. 自動再試行

【0017】用語集

以下の説明では、ここに示す複数の用語を使用する。

AAL-5 ATM適応層-5: データ伝送に適したATMサービスのクラスを意味する。

ATM 非同期転送モード: ローカル・エリア・ネットワークまたは広域ネットワークあるいはその両方で使用可能な高速切り替え転送技術。データとビデオ/オーディオの両方を伝達するように設計されている。

Betacam 専門家向け品質のアナログ・ビデオ形式。

CCIR 601 デジタル・テレビ用の標準解像度。輝度が720×840(NTSC用)または720×576(PAL用)で、クロミナンスの水平サブサンプリング比が2:1。

GPU 中央演算処理装置: コンピュータ・アーキテクチャでは、コンピュータ命令を処理するメインユニット。

CRC 巡回冗長検査。データ・エラー検出方式。

D1 CCIR 601に適合するビデオ記録形式。19mmのビデオ・テープ上に記録する。

D2 SMPTE 244MIに適合するデジタル・ビデオ記録形式。19mmのビデオ・テープ上に記録する。

D3 SMPTE 244MIに適合するデジタル・ビデオ記録形式。1/2インチ・ビデオ・テープ上に記録する。

DASD 直接アクセス記憶装置: オンライン・データ記憶装置またはCD-ROMプレーヤのうち、アドレス指定可能なものはすべてDASDである。磁気ディスク・ドライブと同様に使用する。

DMA 直接メモリ・アクセス: コンピュータ・アーキテクチャ内でデータを移動させる方法の1つで、CPUがデータを移動させる必要がないもの。

DVI 比較的低品質のデジタル・ビデオ圧縮形式で、通常、CD-ROMディスクからのビデオをコンピュータ画面に再生する場合に使用するもの。

E1 ヨーロッパでT1に相当するもの。

FIFO 先入れ先出し法: 先着順サービスで動作する待ち行列処理方法。

GenLock 別のビデオ信号への同期化の処理を意味する。ビデオをコンピュータで取り込む場合、デジタル化処理をビデオ信号の走査パラメータと同期させることが必要である。

I/O入力 入力/出力。

Isosynchronous等時性 時間に敏感で、(好ましくは)割込みなしで送信される情報を記述するのに使用する用語。リアルタイムで送信されるビデオ・データとオーディオ・データは等時性である。

JPEG 国際標準化機構の後援を受ける作業委員会の1つで、コンピュータ・システムで使用する静止画像のデジタル圧縮の国際標準案を定義しているもの。

KB キロバイト: 1024バイト。

LAN ローカル・エリア・ネットワーク: 約1マイル以下の間隔を置いた端末、コンピュータ、周辺装置を相互接続する対称性、同軸ケーブル、光ファイバケーブルによる高速伝送。

LRU 最低使用頻度。

MPEG 国際標準化機構の後援を受ける作業委員会の1つで、動画/オーディオのデジタル圧縮/圧縮解除の標準を定義しているもの。MPEG-1は、初期標準で現在使用されている。MPEG-2は、次の標準になるもので、デジタルでフレキシブルのスケラブル・ビデオ伝送をサポートする。これは、複数の解像度、ビット転送速度、送達規格に及ぶ。

MPEG-1、MPEG-2 MPEGを参照。

MRU 最高使用頻度。

MTNU 次の使用までの最大時間。

NTSC形式 米国テレビ放送規格審議会: 米国および日本で標準のカラー・テレビ形式。

PAL形式 走査線ご位相反転: フランス以外のヨーロッパで標準のカラー・テレビ形式。

PC パーソナル・コンピュータ: 家庭または業務用に使用できる比較的低コストのコンピュータ。

RAID 低価格ディスクの冗長アレ: 帯域幅出力を増し、冗長バックアップを行うためにタンデム形式で機能する複数の磁気ディスクまたは光ディスクを使用する、記憶装置構成。

SCSI 小型計算機システム・インタフェース: 周辺装置とその制御装置をコンピュータに接続するための業界標準。

SIF ソース入力形式: CCIR 601の解像度の1/4。

SMPTE 全米映画テレビ技術者協会。

SSA 直列記憶アーキテクチャ: 周知装置とその制御装置をコンピュータに接続するための標準。SCSIに代わる可能性のあるもの。

T1 1.544Mb/秒のビット転送速度を持つ、電話網へのデジタル・インタフェース。

TCP/IP 伝送制御プロトコル/インターネット・プロトコル: ネットワーク間で異なるコンピュータをリンクするために米国国防総省が開発した1組のプロトコル。

VHS 垂直ヘリカル走査: 磁気テープにアナログ・ビデオを記録するための一般的な形式。

VTR ビデオ・テープ・レコーダ: 磁気テープにビデオを記録するための装置。

VCR ビデオ・カセット・レコーダ: VTRと同じ。

【0018】A 一般アーキテクチャ

ビデオ最適化ストリーマ・サーバ・システム10(以下、メディア・ストリーマと呼ぶ)を図1に示すが、これは、スケラビリティ、高可用性、構成のフレキシビリティを提供するために4つのアーキテクチャ上層別の構成要素を含む。主な構成要素は以下の通りである。

1) 低待ち時間スイッチ12: 通信ノード14、1つまたは複数の記憶ノード16および17、1つまたは複数の制御ノード18間でデータおよび制御情報を送達するという主要タスクを有するハードウェア/マイクロコード構成要素。

2) 通信ノード14: NTSC、PAL、D1、D2など、通常、放送業界にはなじみの外部定義インタフェースを介して「再生」(等時的にデータを送達すること)または「記録」(等時的にデータを受け取る)を可能にするという主要タスクを有するハードウェア/マイクロコード構成要素。このデジタル/ビデオ・インタフェースは、それぞれの通信ノード14の出力に接続された複数のビデオ・ポート15に収容されたビデオ・カードで実現される。

3) 記憶ノード16、17: ディスクなどの記憶媒体とそれに関連する記憶装置可用性オプションを管理するという主要タスクを有するハードウェア/マイクロコード構成要素。

4) 制御ノード18: コンピュータ業界になじみの外部定義サブシステム・インタフェースからの制御コマンドを受け取って実行するという主要タスクを有するハードウェア/マイクロコード構成要素。

【0019】64ノード・インプリメンテーションによる典型的なメディア・ストリーマは、低待ち時間スイッチ12によって相互接続された31個の通信ノードと、31個の記憶ノードと、2つの制御ノードとを含む可能性がある。より小型のシステムは、スイッチを含まず、通信、記憶、制御の各種機能をサポートする単一ハードウェア・ノードを含む可能性がある。このメディア・ス

トリーマ10の設計により、小型システムが顧客の導入先で大型システムに成長することができる。どの構成でもメディア・ストリーマ10の機能上の可能性は、送達されるストリームの数と格納されるマルチメディア時間の数を除けば、同じ状態に維持することができる。

【0020】図2には、低待ち時間スイッチ12の詳細を示す。複数の回路スイッチ・チップ(図示せず)がクロスバー・スイッチ・カード20上で相互接続され、このスイッチ・カード20がプレーナ・ボード(概略を示す)を介して相互接続されている。プレーナと単一カード20は、16個のノード・ポートを備えた低待ち時間クロスバー・スイッチを構成する。追加のノード・ポートと、必要であれば、高可用性を実現するための活動冗長ノード・ポートを構成するために、追加のカード20を追加することができる。低待ち時間スイッチ12の各ポートにより、たとえば、25メガバイト/秒の全二重通信チャネルが得られる。

【0021】情報は、バケットに入れてスイッチ12を介して転送される。各バケットには、それぞれのスイッチ・チップ内の個々のクロスバー・スイッチ点の切替状態を制御するヘッダ部分が含まれる。制御ノード18は、残りのノード(記憶ノード16、17と通信ノード14)に対して、低待ち時間スイッチ12による対等動作を可能にするために必要な情報を提供する。

【0022】図3には、テープ記憶ノード17の内部の詳細を示す。以下に説明するように、テープ記憶ノード17は、ビデオ表示のデジタル表現を格納するための大容量記憶機構を提供する。

【0023】本明細書で使用するビデオ表示は、表示または処理あるいはその両方に適した1つまたは複数の画像を含むことができる。また、ビデオ表示はオーディオ部分を含むこともできる。1つまたは複数の画像は、フィルム、ムービー、またはアニメーション・シーケンスの順次フレームのように論理的に関連していてもよい。本来、画像は、カメラ、デジタル・コンピュータ、カメラとデジタル・コンピュータの組合せによって生成することができる。オーディオ部分は、連続画像の表示と同期させることができる。本明細書で使用するビデオ表示のデータ表現は、1つまたは複数の画像とおそらくオーディオとを表現するために適したデジタル・データ形式にすることができる。このデジタル・データは符号化または圧縮あるいはその両方を行うことができる。

【0024】もう一度図3を参照すると、テープ記憶ノード17は、テープ・ライブラリ26内に収容された複数のテープ・レコードへのアクセスを可能にするテープ・ライブラリ制御装置インタフェース24を含む。もう1つのインタフェース28は、SCSIバス相互接続により他のテープ・ライブラリへのアクセスを可能にする。内部システム・メモリ30は、いずれかのインタフ

エース24または28から、またはDMAデータ転送経路32を介して受け取ったビデオ・データのバッファリングを可能にする。システム・メモリ・ブロック30は、テープ・ライブラリおよびファイル管理アクション用のソフトウェア36を含む、PC34の一部であってもよい。スイッチ・インタフェースおよびバッファ・モジュール38（ディスク記憶ノード16、通信ノード14、および制御ノード18でも使用する）は、テープ記憶ノード17と低待ち時間スイッチ12との間の相互接続を可能にする。すなわち、モジュール38は、データ転送をバケットに区別化することと、スイッチ12がバケットを経路指定するのに使用するヘッダ部分をそのバケットに追加することを担当する。スイッチ12からバケットを受け取ると、モジュール38は、ローカル・バッファリングまたはその他の方法で受け取ったデータを処理する前に、ヘッダ部分を割捨することを担当する。

【0025】テープ・ライブラリ26からのビデオ・データは、最初のバッファリング・アクションでシステム・メモリ30に入力される。次に、制御ノード18からの初期指示に応答して、ビデオ・データが低待ち時間スイッチ12を介してディスク記憶ノード16に経路指定され、必要ときにほぼ即時にアクセスできるように備える。

【0026】図4には、ディスク記憶ノード16の内部の詳細を示す。各ディスク記憶ノード16は、RAIDバッファ・ビデオ・キャッシュおよび記憶インタフェース・モジュール42との間のデータ転送を可能にする、スイッチ・インタフェースおよびバッファ・モジュール40を含む。インタフェース42は、受け取ったビデオ・データを複数のディスク45上に渡し、疑似RAID式にディスク間にデータを分散する。RAIDメモリ記憶の詳細は、先行技術では既知であり、“A Case for Redundant Arrays of Inexpensive Disks (RAID)” (Paterson他著、ACM SIGMOD Conference, Chicago, IL, 1988年6月1-3日、109-116ページ)に記載されている。

【0027】ディスク記憶ノード16は、記憶ノード制御、ビデオ・ファイルおよびビデオ制御、ディスク45上に格納されるデータのRAIDマッピングをそれぞれ行う、ソフトウェア・モジュール46および48を含む内部PC44をさらに有する。本質的に、各ディスク記憶ノード16は、テープ記憶ノード17より即時レベルの高いビデオ・データ可用性を提供する。さらに各ディスク記憶ノード16は、そのための要求を受け取ったときに、さらに高速のビデオ・データの可用性を提供するように、スイッチ・インタフェースおよびバッファ・モジュール40の半導体メモリ内にビデオ・データを（キャッシュ式に）バッファリングできるようにしている。

【0028】一般に記憶ノードは、大容量記憶ユニット

（または大容量記憶ユニットへのインタフェース）と、その大容量記憶ユニットから読み取るかまたはそれに書き込むデータをローカルにバッファリングする能力とを含む。この記憶ノードは、1つまたは複数のテープ・ドライブまたはディスク・ドライブあるいはその両方の形で順次アクセス大容量記憶装置を含むことができ、ランダム・アクセス式にアクセスされる1つまたは複数のディスク・ドライブまたは半導体メモリあるいはその両方などのランダム・アクセス記憶装置を含むこともできる。

【0029】図5には、通信ノード14の内部構成要素のブロック図を示す。前述の各ノードと同様、通信ノード14は、前述のように低待ち時間スイッチ12による通信を可能にするスイッチ・インタフェースおよびバッファ・モジュール50を含む。ビデオ・データは、ユーザ端末（図示せず）に転送するためにスイッチ・インタフェースおよびバッファ・モジュール50とストリーム・バッファおよび通信インタフェース52との間で直接転送される。PC54は、通信ノード制御（たとえば、ストリーム開始/停止アクション）をそれぞれ提供し、その後の等時性データ・ストリームの生成を可能にする。ソフトウェア・モジュール56および58を含む。ストリーム・バッファおよび通信インタフェース52への追加入力60により、出力データのフレーム同期が可能になる。そのデータは自動制御装置62から受け取られ、この制御装置は、ストリーム・サーバの全体的な動作制御を実施するシステム制御装置64によって制御される（図1を参照）。システム制御装置64は、ユーザ制御セット・トップ・ボックス65からの入力に応答して、メディア・ストリーマ10が要求されたビデオ表示にアクセスできるようにするコマンドを生成させる。さらにシステム制御装置64には、ユーザがハード・ボタンまたはソフト・ボタンなどによりコマンドやその他のデータを入力して、ビデオ表示の識別、ビデオ表示のスケジューリング、ビデオ表示の再生の制御を可能にする、ユーザ・インタフェースおよび表示機構66が設けられている。

【0030】各制御ノード18は、1つのPCとして構成され、低待ち時間スイッチ12とのインタフェースをとるためのスイッチ・インタフェース・モジュールを含む。各制御ノード18は、システム制御装置64からの入力に応答して通信ノード14および記憶ノード16、17に情報を提供し、低待ち時間スイッチ12によって所望の相互接続を作成できるようにする。さらに、制御ノード18は、1つまたは複数のディスク記憶ノード16からの要求ビデオ・データのステージングと、ストリーム送達インタフェースによるユーザ表示端末へのビデオ・データの送達を可能にするためのソフトウェアを含む。さらに制御ノード18は、低待ち時間スイッチ12を介して送られるコマンドにより、ディスク記憶ノード

16とテープ記憶ノード17の両方の動作を制御する。

【0031】メディア・ストリーマは、図1に示す3つの設計済み外部インタフェースを有する。この外部インタフェースは以下の通りである。

- 1) 制御インタフェース: TCP/IPプロトコルを実行するオープン・システム・インタフェース(イーサネットLAN、トークンリングLAN、シリアル・ポート、モデムなど)。
- 2) ストリーム送達インタフェース: データ・ストリームの送達用に設計された数種類の業界標準インタフェースの1つ(NTSC、D1など)。
- 3) 自動化制御インタフェース: ストリーム出力を正確に同期化するための業界標準制御インタフェースの集合(GenLock、BlackBurst、SMPTEクロックなど)。

【0032】アプリケーション・コマンドは、制御インタフェースによりメディア・ストリーマ10に出される。データ・ロード・コマンドが出されると、制御ノードは着信データ・ファイルを複数のセグメント(すなわち、データ・ブロック)に分解し、1つまたは複数の記憶ノード間にそれを分散する。データ密度とそのデータの同時ユーザのユーザの数は記憶ノード16、17上のデータの位置に影響する。密度または同時ユーザ数あるいはその両方を増やすことは、容量および帯域幅のためにより多くの記憶ノードを使用することを意味する。

【0033】エンド・ユーザのデータのストリーミングを開始するために制御インタフェースによりコマンドが出されると、制御ノード18は適切な通信ノード14を選択して活動化し、記憶ノード16、17上のデータ・ファイル・セグメントの位置を示す制御情報をそれに渡す。通信ノード14は、関与する必要がある記憶ノード16、17を活動化し、低待時間スイッチ12により送られるコマンド・パケットを介してこれらのノードとの通信を開始し、データの移動を開始する。

【0034】データは、低待時間スイッチ12と「適時」スケジューリング・アルゴリズムによりディスク記憶ノード16と通信ノード14の間で移動される。スケジューリングとデータ・フロー制御に使用される技法については、以下に詳述する。通信ノード・インタフェース14から送出されるデータ・ストリームは、単一の通信ノード・ストリームが各ディスク記憶ノード16の容量および帯域幅の一部を使用するように、ディスク記憶ノード16にまたはそのノードから多重化される。このため、多くの通信ノード14がディスク記憶ノード16の同一または異なるデータのアクセスを多重化することができる。たとえば、メディア・ストリーマ10は、個別に制御された1500個のエンド・ユーザ・ストリームを通信ノード14のプールから提供することができ、各通信ノードは複数のディスク記憶ノード16間に分散した単一のマルチメディア・ファイルへのアクセ

スを多重化している。この能力は「複数ストリーム単一コピー」と呼ばれる。

【0035】制御インタフェースを介して受け取られるコマンドは2つの別個のカテゴリで実行される。データを管理するがストリーム制御には直接関連しないものは、「低優先順位」で実行される。これにより、エンド・ユーザへのデータ・ストリームの送達を妨げずに、アプリケーションが新しいデータをメディア・ストリーマ10にロードすることができる。ストリームの送達(すなわち、出力)に影響しないコマンドは、「高優先順位」で実行される。

【0036】制御インタフェース・コマンドを図6に示す。メディア・ストリーマ10にデータをロードし管理するための低優先順位データ管理コマンドとしては、VS-CREATE、VS-OPEN、VS-READ、VS-WRITE、VS-GET_POSITION、VS-SET_POSITION、VS-CLOSE、VS-RENAME、VS-DELETE、VS-GET_ATTRIBUTES、VS-GET_NAMESがある。

【0037】ストリーム出力を開始して管理するための高優先順位ストリーム制御コマンドとしては、VS-CONNECT、VS-PLAY、VS-RECORD、VS-SEEK、VS-PAUSE、VS-STOP、VS-DISCONNECTがある。制御ノード18は、ストリーム制御コマンドを監視して、要求を確実に実行できるようにする。制御ノード18内のこの「承認制御」機構は、メディア・ストリーマ10の能力を超えたときにストリームを開始する要求を拒否することができる。これは、以下のような状況で発生する可能性がある。

- 1) 何らかの構成要素がシステム内で障害を起こし、最大動作を妨げる場合
- 2) (VS-CREATEコマンドのパラメータによって指定された)データ・ファイルへの同時ストリームの指定数を超えた場合
- 3) 導入構成によって指定された、システムからの同時ストリームの指定数を超えた場合。

【0038】通信ノード14は、それぞれが潜在的に異なる帯域幅(ストリーム)能力と物理定義を備えた異種グループとして管理される。VS-CONNECTコマンドは、通信ノード14とその関連帯域幅の一部または全部を割り振って、等時データ・ストリーム送達を可能にするように、メディア・ストリーマ10に指示するものである。たとえば、メディア・ストリーマ10は、2700ビット/秒で通信ノード14を介して未圧縮データ・ストリームを再生しながら、他の通信ノード14でそれよりかなり低いデータ転送速度(通常、1~16Mビット/秒)で圧縮済みデータ・ストリームを同時に再生することができる。

【0039】記憶ノード16、17は、それぞれが潜在的に異なる帯域幅(ストリーム)能力と物理定義を備えた異種グループとして管理される。VS-CREATEコマンドは、マルチメディア・ファイルとその関連メタデータ用として1つまたは複数の記憶ノード16、17内の記憶

域を割り振るように、メディア・ストリーマ 10 に指示するものである。VS-CREATE コマンドは、ストリーム密度と、必要な同時ユーザの最大数の両方を指定する。

【0040】VS-CONNECT_LIST、VS-PLAY_AT_SIGNAL、VS-RECORD_AT_SIGNAL という 3 つの追加コマンドは、放送業界の自動化制御システムをサポートする。VS-CONNECT_LIST では、アプリケーションは一連の再生コマンドをサブシステムへの単一コマンドに指定することができる。メディア・ストリーマ 10 は、それぞれの再生コマンドが制御インタフェースを介して出された場合と同じようにそのコマンドを実行するが、1 つのストリームの送達から次のストリームの送達への移行はシームレスに行われる。シーケンス例は以下の通りである。

1) 制御ノード 18 は、FILE1、FILE2、FILE3 の全部または一部を連続再生することを示す再生サブコマンドとともに VS-CONNECT_LIST コマンドを受け取る。制御ノード 18 は、ファイルの最大データ転送速度を判定し、送信ノード 14 上のその資源を割り振る。割り振られた通信ノード 14 は、詳細な再生リストが与えられ、等時ストリームの送達を開始する。

2) FILE1 の送達終了直前に、通信ノード 14 は FILE2 の送達を開始するが、ノードの出力ポートへの送達は可能にしない。FILE1 が完了するまたは自動化制御インタフェースからの信号が発生すると、通信ノード 14 は出力ポートを第 1 のストリームから第 2 のストリームに切り替える。これは、1/30 秒内または 1 標準ビデオ・フレーム時間内に行われる。

3) 通信ノード 14 は、FILE1 に関連する資源の割振り解除する。

【0041】VS-PLAY_AT_SIGNAL および VS-RECORD_AT_SIGNAL では、外部の自動化制御インタフェースからの信号により、ビデオ・フレーム境界に応じた正確さの再生および記録動作のためにデータ転送を可能にすることができる。前述の例では、VS-CONNECT_LIST は、外部の自動化制御インタフェース信号に基づいて FILE1 から FILE2 への移行を可能にする PLAY_AT_SIGNAL サブコマンドを含む。このサブコマンドが VS-PLAY の場合は、FILE1 転送が完了した場合のみ、移行が行われるはずである。

【0042】メディア・ストリーマ 10 が実行するその他のコマンドは、記憶階層を管理する能力を提供する。このようなコマンドとしては、VS-DUMP、VS-RESTORE、V-S-SEND、VS-RECEIVE、VS-RECEIVE_ON_PLAY がある。それぞれのコマンドにより、1 つまたは複数のマルチメディア・ファイルが記憶ノード 16 と 2 つの外部定義階層エンティティとの間で移動する。

1) VS-DUMP および VS-RESTORE は、ディスク記憶ノード 16 と、制御ノード 18 がアクセス可能なテープ記憶ユニット 17 との間のデータの移動を可能にする。データ移動は、制御アプリケーションによって開始するか、または制御ノード 18 によって自動的に開始することがで

きる。

2) VS-SEND および VS-RECEIVE は、マルチメディア・ファイルを別のメディア・ストリーマに送信する方法を提供する。任意で受信側のメディア・ストリーマは、ファイル全体を待たずに事前割振りされた通信ノードへの着信ファイルを直ちに再生することができる。

【0043】メディア・ストリーマ・アーキテクチャに定義されたモジュール設計および機能セットに加え、コストを大幅に低減するために、等時データ転送用にデータ・フローが最適化される。特に、次のようになる。

1) 低待ち時間スイッチの帯域幅が接続されたノードの帯域幅を超え、ノード間の通信がほぼ非ブロック化になる。

2) プロセッサ・メモリへのデータ移動が回避され、より多くの帯域幅が提供される。

3) データの処理が回避され、高価な処理ユニットが解消される。

4) データ移動が慎重にスケジューリングされ、大規模なデータ・キャッシュが回避される。

【0044】従来のコンピュータでは、メディア・ストリーマ 10 は、低待ち時間スイッチ 12 を介してアダプタ間の対等データ移動を実行する能力を備えた相互接続アダプタからなるシステムとして機能する。低待ち時間スイッチ 12 は、データ記憶域にアクセスすることができ、「ホスト・コンピュータ」の介入なしであるアダプタのメモリから別のアダプタのメモリにデータ・セグメントを移動する。

【0045】B. 等時性送達用のデジタル圧縮ビデオ・データの階層管理

メディア・ストリーマ 10 は、階層記憶素子を提供する。これは、非常に小さいビデオ・システムから非常に大きいシステムまでのスケーラビリティを可能にする設計を示す。また、ビデオ・オン・デマンド、準ビデオ・オン・デマンド、コマmercial挿入、高品質圧縮ビデオ記憶、取込み、再生の各種機能を満足するのに必要な様々な要件に適合させるため、記憶管理のフレキシビリティを提供する。

【0046】B1. テープ記憶装置

メディア・ストリーマ 10 では、高性能デジタル・テープからディスクにビデオ表示が移動され、エンド・ユーザが必要とするかなり低いデータ転送速度で再生される。このため、ディスク・サブシステムには最小量のビデオ時間が格納される。システムが「準ビデオ・オン・デマンド」である場合は、一度に各ムービーの 5 分程度だけがディスク記憶装置に入っていればよい。これには、典型的な 2 時間ムービーの場合にそれぞれ 5 分のセグメントが 22 個だけ必要になる。その結果、ビデオ表示に必要な総ディスク記憶容量が削減される。というのは、ビデオ表示のすべてが一度にディスク・ファイルに保管されるわけではないからである。ディスク・ファイ

ルには、ビデオ表示のうち、再生されている部分だけが存在すればよい。

【0047】すなわち、ビデオ表示がその全体を表示するのに時間 T を必要とし、 N 個のデータ・ブロックを有するデジタル表現として格納される場合、各データ・ブロックは、ビデオ表示の約 T/N の期間に対応する部分を格納する。 N 個のデータ・ブロックの最後のデータ・ブロックは、 T/N の期間未満を格納する場合もある。

【0048】システムに対する要求が高まり、ストリーム数が増えるにつれて、統計平均としては、ビデオ・ストリーム要求の約25%が同一ムービー用となるが、その時間間隔は様々なサブセカンダ時間間隔になり、視聴者の分布は、このようなサブセカンダ要求の50%以上が15個のムービー・セグメントからなるグループの範囲に入るようものになる。

【0049】本発明の一態様は、この要求を満足する最も適切な技術を使用することである。ランダム・アクセス・カートリッジ・ローダ（IBM社製など）は、テープ当たりの記憶容量が高く、ドロー当たり100本のテープを機械ロボット式にロードし、ドロー当たり最高2つのテープ・ドライブを有する、デジタル・テープ・システムである。その結果、ムービー・オン・デマンド・システムに有効なテープ・ライブラリになる。しかし、本発明は、ムービーの大容量記憶を行うための非常に低コストのデジタル・テープ記憶ライブラリ・システムも可能に、さらに低容量ムービーをテープから速度一致バッファならびにビデオ圧縮解除および分散チャネルへ直接再生することも可能になる。

【0050】階層テープ記憶をビデオ・システムに結合することによるもう1つの利点は、ディスクが動作不能になった場合にディスクに格納されているムービーを高速バックアップできる点である。典型的なシステムは、1つのディスク・ユニットが故障した場合にムービーをテープから再ロードできるように「予備」ディスクを管理する。これは、通常、RAIDまたはRAID状システムと組み合わされるはずである。

【0051】B2. ディスク記憶システム
ビデオ・ストリームに対する需要がより高レベルまで高まること、ディスクにムービー全体を格納し、テープからディスクへビデオ・データを連続移動するのに必要なシステム・パフォーマンス・オーバーヘッドを節約することがより有効になる。ライブラリ内のムービーの通常の数は一度に再生される数を $10 \times 100 \times$ 上回るもので、典型的なシステムは、テープに格納されるムービーのライブラリを収容することになる。ユーザが特定のムービーを要求すると、そのムービーのセグメントがディスク記憶ノード16にロードされ、そこから開始される。

【0052】同じムービーを見たいと思っているユーザが多数いる場合は、そのムービーをディスクに保管する

と有益である。このようなムービーは通常、今週の「ホット」ムービーであり、ピーク視聴時間帯前にテープからディスクに事前ロードされる。これは、ピーク時間帯中のシステムの作業付加を低減する傾向がある。

【0053】B3. キャッシュからのムービー
「ホット」ムービーの需要が高まるにつれて、メディア・ストリーマ10は、MRUベースのアルゴリズムにより、主要ムービーをキャッシュに移動させることを決定する。これには、相当なキャッシュ・メモリが必要であるが、コストと活動ストリーム数との比率に関しては、キャッシュからサポート可能な量が多いと、メディア・ストリーマ10の総コストが低下する。

【0054】ビデオ・データの性質と、どのビデオが再生中で、次にどのデータが必要になり、どのくらいの長さ必要になるかをいつもシステムが事前に把握していることから、キャッシュ、内部バッファ、ディスク記憶装置、テープ・ローダ、バス・パフォーマンスなどの使用を最適化するための方法が使用される。

【0055】すべての記憶媒体間の内容の配置と分散を制御するアルゴリズムにより、広範囲の必要帯域幅への等時データの送達が可能になる。等時データの送達はほぼ100%予測可能なので、他のアルゴリズムは、ユーザがアクセスするデータのキャッシュが必ずしも予測可能ではない、コンピュータ業界の他の部分用の従来のアルゴリズムとは非常に異なったものになる。

【0056】C. メディア・ストリーマ・データ・フロー・アーキテクチャ

前述のように、メディア・ストリーマ10は、TVセッティングや、LAN、ATMなどのネットワークを介して接続されたセット・トップ・ボックスなどの様々な出力にビデオ・ストリームを送達する。記憶容量と同時ストリーム数の要件を満たすため、複数の記憶ノードおよび通信ノードから構成される分散アーキテクチャが好ましい。データは、記憶ノード16、17上に格納され、通信ノードによって送達される。通信ノード14は、適切な記憶ノード16、17からデータを獲得する。制御ノード18は単一のシステム・イメージを外界に提供する。これらのノードはクロス接続の待ち時間スイッチ12によって接続される。

【0057】データ転送速度と送達されるデータは、各ストリームごとに予測可能である。本発明では、資源を完全利用し、各ストリームのデータが必要なときにあらゆる段階で使用可能になるようにするデータ・フロー・アーキテクチャを構築するために、この予測可能性を利用する。

【0058】記憶ノード16、17と通信ノード14との間のデータ・フローは、幾通りかに設定することができる。

【0059】一般に通信ノード14は、複数ストリームの送達を担当する。これは、各ストリームのデータにつ

いて未解決の要求を持っている可能性があり、必要なデータは様々な記憶ノード16、17から渡される可能性がある。様々な記憶ノードが同一通信ノードへのデータ送信を同時に試みた場合は、1つの記憶ノードだけがデータを送信できるはずであり、残りの記憶ノードはブロックされるはずである。このブロックにより、これらの記憶ノードがデータ送信を再試行し、スイッチ利用を低下させ、記憶ノードから通信ノードにデータを送信するのに必要な時間に大幅な変動が生じるはずである。本発明では、異なる記憶ノード16、17間でも通信ノード14の入力ポートの競合が発生しない。

【0060】必要なバッファリングの量は次のように決定することができる。まず、通信ノード14が記憶ノード16、17に要求を送ってデータを受け取るのに必要な平均時間を決定する。この時間は、記憶ノードに要求を送る時間と応答を受け取る時間を、記憶ノードが要求を処理するのに要する時間に加算することによって決定される。次に記憶ノードは、ディスクからデータを読み取るのに必要な平均時間と要求の処理に関連する遅延とを加算することによって、要求を処理するのに必要な平均時間を決定する。これは、要求を処理する際の待ち時間である。必要なバッファリングの量は、ストリーム・データ転送速度とこの待ち時間を補うのに必要なメモリ記憶域である。以下に記載する解決策は、待ち時間を低減し、その結果、必要な資源を低減するために、メディア・ストリーム環境の特殊な条件を利用する。前の段階からのデータに関する要求の予測とともに、(たとえば、記憶ノードおよび通信ノード内で)データのあらゆる段階で適時スケジューリング・アルゴリズムを使用することによって、この待ち時間が低減される。

【0061】通信ノード14の入力ポートに対する記憶ノード16、17の競合は、以下の2つの基準を使用することによって解消される。

- 1) 記憶ノード16、17は、特定の要求を受け取ったときに通信ノード14にデータを送信する。
- 2) 所与の通信ノード14は、通信ノード14が送達するストリームの数とは無関係に、通信ノード14からデータを受け取るための1つの要求だけがいつでも未解決になるように、記憶ノードから読み取るデータに関するすべての要求を逐次化する。

【0062】前述のように、待ち時間の低減はあらゆる段階での適時スケジューリング・アルゴリズムに依存する。その基本原理は、ストリームのデータ・フローのあらゆる段階で、そのデータに関する要求が到達したときにそのデータが使用可能になるというものである。これにより、要求を送信し、データ転送を実行するのに必要な時間まで待ち時間が低減される。したがって、制御ノード18が特定のストリーム用のデータに関する要求を記憶ノード16に送信すると、記憶ノード16はほとんど直ちにその要求に応答することができる。この特性

は、前述の競合問題の解決策にとって重要なものである。

【0063】メディア・ストリーム環境では、データへのアクセスは順次アクセスであり、ストリームのデータ転送速度は予測可能なので、記憶ノード16は、特定のストリームのデータに対する次の要求がいつ予想されるかを予測することができる。要求に応じて供給されるデータのIDも分かっている。記憶ノード16は、データが格納されている場所と、残りのストリームに関して予想される要求も把握している。

【0064】この情報と、ディスクからの読取り要求を処理するための予想時間とが与えられると、通信ノード14からの要求が到着する直前にそのデータが使用可能になるように、記憶ノード16が読取り動作をスケジューリングする。たとえば、ストリーム・データ転送速度が250KB/秒で、記憶ノード16が1つのビデオの4セグメントおきに格納している場合、そのストリーム用のデータに関する要求は4秒おきに到着することになる。(読取り要求が500m秒で完了するという必須の確信度で)読取り要求を処理するための時間が500m秒の場合、その要求は、通信ノード14からの要求の予測を取りより少なくとも500m秒前にスケジューリングされる。

【0065】C1. 制御ノード18の機能

制御ノード18の機能は、メディア・ストリーム10と外界とのインタフェースを制御フローに提供することである。また、メディア・ストリーム10自体が分散システムとして実現されていて外界に単一のシステム・イメージを提示する。制御ノードの機能は、定義済みのアプリケーション・プログラム・インタフェース(API)によって実現される。このAPIは、メディア・ストリーム10内にビデオ・コンテンツを作成する機能ならびにビデオ・データの再生/記録などのリアルタイム機能を提供する。制御ノード18は、ビデオを再生または停止するためのリアルタイム要求を通信ノード14に転送する。

【0066】C2. 通信ノード14

通信ノード14は、接続/切断要求を処理するためのスレッド、再生/停止要求および休止/再開要求を処理するためのスレッド、ジャンプ要求(順方向シークまたは逆方向シーク)を処理するためのスレッドという、リアルタイム・ビデオ・インタフェース処理専用のスレッドを(同一プロセス内に)持っている。さらに、このノードは、記憶ノード16からストリーム用のデータを読み取る入力スレッドと、出力ポートにデータを書き込む出力スレッドも有する。

【0067】ビデオの再生中にデータを処理するための通信ノード14内のデータ・フロー構造を図7に示す。このデータ・フロー構造は、記憶ノード16からデータを獲得する入力スレッド100を含む。入力スレッド1

00は、一度に1つの記憶ノードだけがデータを送信するように、記憶ノードからのデータの受取りを逐次化する。入力スレッド100は、出力スレッド102がストリーム用のバッファの書き出しを必要とするときに、そのバッファが必ずデータで充填されるようにするものである。さらに、ストリームに関する入力動作と出力動作の両方をスケジューリングするスケジューラ機能104も存在する。この機能は、入力スレッド100と出力スレッド102の両方に使用される。

【0068】各スレッドは、複数の要求からなる待ち行列を処理する。出力スレッド102用の要求待ち行列106には、ストリームを識別し、空にする必要がある関連バッファを指し示す要求が入っている。これらの要求は、ビデオ出力インターフェースに書き込む必要がある時間順に配置されている。出力スレッド102がバッファを空にすると、そのスレッドはそれに空のマークを付け、(バッファを充填するために)入力スレッドへのストリームに関する要求を入力待ち行列108に待ち行列化するためにスケジューラ機能104を呼び出す。入力スレッド100用の待ち行列108も、バッファを充填する必要がある時間順に配置されている。

【0069】入力スレッド100は、要求時間別に配置された要求待ち行列108も処理する。そのタスクは、記憶ノード16からバッファを充填することである。その待ち行列内の各要求ごとに、入力スレッド100は以下のアクションを行う。入力スレッド100は、そのストリーム用の次のセグメントのデータを有する記憶ノード16を判定する(ビデオ・ストリーム用のデータは複数の記憶ノード間にストライプ化されることが好ましい)。次に入力スレッド100は、(スイッチ12によるメッセージを使用して)ストリーム用のデータを要求する所定の記憶ノードに要求を送り、データの到着を待つ。

【0070】このプロトコルは、いつでも1つの記憶ノード16だけが特定の通信ノード14にデータを送信するようにするもので、すなわち、記憶ノードが通信ノード14に非同期にデータを送信する場合に発生する競合を除去する。要求したデータを記憶ノード16から受け取ると、入力スレッド100はそのバッファに満杯のマークを付け、出力スレッド102に(ストリームのデータ転送速度に基づいて)要求をバッファリングしてバッファを空にするためにスケジューラ104を呼び出す。

【0071】c3. 記憶ノード16
ストリームの再生をサポートするためのデータ・フロー用の記憶ノード16の構造を図8に示す。記憶ノード16は、ビデオ・データが入っているバッファのプールを有する。これは、各論理ディスク・ドライブ用の入力スレッド110と、スイッチ・マトリクス12を介して通信ノード14にデータを書き出す出力スレッド112

とを有する。また、これは、動作をスケジューリングするために入力スレッド110と出力スレッド112が使用するスケジューラ機能114も有する。また、データを要求する通信ノード14からの要求を処理するメッセージ・スレッド116も有する。

【0072】データを要求する通信ノード14からメッセージを受け取ると、通常、メッセージ・スレッド116は、すでにバッファリングされている要求済みデータを検出し、その要求(待ち行列118)を出力スレッドに待ち行列化する。要求は時間順に待ち行列化される。出力スレッド112はバッファを空にし、それを空きバッファのリストに追加する。それぞれの入力スレッド110は独自の要求待ち行列を持っている。関連ディスク・ドライブ上にビデオ・データを有する活動ストリームごとに、次のバッファを充填するために(データ転送速度、ストライプ化のレベルなどに基づいて)要求時間順に順序づけられた待ち行列120が維持される。スレッドは待ち行列120内の最初の要求を取り、空きバッファをそれに関連づけ、ディスク・ドライブからのデータでバッファを充填するための入出力要求を出す。バッファが充填されると、そのバッファは満杯バッファのリストに追加される。これは、ストリーム用のデータに関する要求を受け取ったときにメッセージ・スレッド116が検査するリストである。通信ノード14からデータに関するメッセージを受け取り、要求されたバッファが満杯になっていない場合、それは未達成の締切り期限であると見なされる。

【0073】c4. 適時スケジューリング
適時スケジューリング技法は、通信ノード14と記憶ノード16の両方で使用する。この技法では、以下のパラメータを使用する。

b = 通信ノード14でのバッファ・サイズ
bs = 記憶ノード16でのバッファ・サイズ
r = ビデオ・ストリーム・データ転送速度
n = ビデオ・ストリーム用のデータが入っているビデオのストライプ数
sr = ストライプ・データ転送速度
ar = r/n

【0074】使用するアルゴリズムは以下の通りである。

(1) $sfc = 1$ つのストリームに関する通信ノードでの要求の頻度 $= r/bc$

(2) $dfo =$ 記憶ノードでのディスク読み取り要求の頻度 $= sr/bs$

【0075】ビデオ・データの「ストライプ化」については、以下のセクションHで詳述する。

【0076】要求は、上記の式で求めた頻度でスケジューリングされ、そのデータが必要になる前に完了するようにスケジューリングされる。これは、ビデオ・ストリームの再生開始時にデータ・パイプをデータで「満た

す」ことによって実施される。

【0077】 sfc と dfc の計算は、ストリームを再生する通信ノード14とビデオ・データが入っている記憶ノード16の両方で、接続時に行われる。頻度（またはその逆である間隔）は、記憶ノード16でディスクからの入力をスケジューリングする際（図8を参照）ならびに通信ノード14でポートへの出力（および記憶ノードからの入力）をスケジューリングする際（図7を参照）に使用される。

【0078】 適時スケジューリングの例

4つの記憶ノードでストライプ化されたビデオから2.0mビット/秒（250,000バイト/秒）でストリームを再生する。また、通信ノードでのバッファ・サイズが50,000バイトで、ディスク・ノードでのバッファ・サイズが250,000バイトであると想定する。さらに、データは250,000バイト/秒のセグメントにストライプ化されていると想定する。

【0079】 適時アルゴリズムの様々なパラメータの値は以下の通りである。

$bc = 250,000$ バイト（通信ノード14でのバッファ・サイズ）

$bs = 250,000$ バイト（記憶ノード16でのバッファ・サイズ）

$r = 250,000$ バイト/秒（ストリーム・データ転送速度）

$n = 4$ （そのストリームのビデオがストライプ化されたストライプの数）

$sr = r/n = 62500$ バイト/秒または250,000/4秒。すなわち、4秒おきに250,000バイト

$sfc = r/bc = 1$ /秒（通信ノード14での要求の頻度）

$dfc = r/bs = 1$ /秒（記憶ノード16での要求の頻度）

【0080】 ストリームの再生を担当する通信ノード14は、1/秒の頻度または1.0秒の間隔で入力要求と出力要求をスケジューリングする。通信ノード14がストリーム専用の2つのバッファを持っていると想定すると、通信ノード14により、それがビデオ・ストリームの出力を開始する前に両方のバッファが充填されるようになる。

【0081】 接続時に通信ノード14は、ビデオ・データのストライプが入っている4つの記憶ノード16のすべてにメッセージを送信した状態になる。最初の2つの記憶ノードは、ストライプからの最初のセグメントに関する要求を予想し、バッファを充填するためのディスク要求をスケジューリングする。通信ノード14は、それぞれのサイズが250,000バイトである2つのバッファに最初の2つのセグメントを読み込むための入力要求（図7を参照）をスケジューリングする。再生要求が

到着すると、通信ノード14はまず、2つのバッファが満杯になっていることを確認し、まもなく再生を開始することをすべての記憶ノード16に通知する。次に、ストリームの再生を開始する。最初のバッファが出力される（2Mビット/秒（または250,000バイト/秒）で1秒を要する）と、通信ノード14は記憶ノード16からデータを要求する。次に通信ノード14は、1秒の間隔でそれぞれの記憶ノードから連続してデータを要求する。すなわち、4秒の間隔で特定の記憶ノードからデータを要求することになる。通信ノードは必ず一度に250,000バイトのデータを要求する。通信ノードが記憶ノード16からデータを要求する頻度の計算は、接続時に通信ノード14によって行われる。

【0082】 記憶ノード16は、ストリーム・データに関する要求を次のように予想する。ストライプ3（以下のセクションHを参照）が入っている記憶ノード16は、再生が開始されてから1秒後に次の250,000バイト・セグメントに関する要求を予想することができ、その後は4秒おきに予想することができる。ストライプ4が入っている記憶ノード16は、再生が開始されてから2秒後に要求を予想することができ、その後は4秒おきに予想することができる。ストライプ2が入っている記憶ノード16は、再生が開始されてから4秒後に要求を予想することができ、その後は4秒おきに予想することができる。すなわち、各記憶ノード16は、（前述のように）開始時間から4秒おきに250,000バイトの頻度でディスクからの入力をスケジューリングする。このスケジューリングは、再生コマンドの受信後と、ストリーム用のバッファが出力された後に、記憶ノード16で実施される。要求頻度の計算は、接続要求が受信されたときに行われる。

【0083】 また、通信ノード14と記憶ノード16で異なるバッファ・サイズを使用することも可能である。たとえば、通信ノード14のバッファ・サイズを50,000バイトにし、記憶ノード16のバッファ・サイズを250,000バイトにすることもできる。この場合、通信ノード14での要求の頻度は（250,000/50,000）5/秒または0.2秒おきになり、記憶ノード16での頻度は1/秒のままになる。通信ノード14は、最初のストライプが入っている記憶ノードから最初の2つのバッファ（100,000バイト）を読み取る（ただし、セグメント・サイズは250,000バイトであり、最初のセグメントが入っている記憶ノード16が接続時にディスクからの入力をスケジューリングすることになることに留意されたい）。再生が開始されると、通信ノード14は記憶ノード16にそれを知らし、最初のバッファを出力する。バッファが空になると、通信ノード14は次の入力をスケジューリングする。バッファは0.2秒おきに空になり、通信ノード14はその頻度で記憶ノード16からの入力を要求し、同

に頻度で出力もスケジューリングする。

【0084】この例では、記憶ノード16は、5つの要求が0.2秒の間隔で到着することを予想することができる(ただし、100,000バイトがすでに読み取られている最初のセグメントは除く)。したがって、再生の開始後に4秒おきに3つの要求が到着する。すなわち、次のシーケンスの5つの要求(50,000バイトごとに1つずつ)は前のシーケンスの最後の要求から4秒後に到着する。記憶ノードでのバッファ・サイズは250,000バイトなので、記憶ノード16は(前述の例と同様に)4秒おきにディスクからの入力をスケジューリングする。

【0085】C5. 再生アクションの詳細

以下のステップは、ストリームの再生アクション用の制御フロントデータ・フローを追跡するものである。このステップについては、再生用のビデオをセットアップするために図9に示す。このステップは時間順になっている。

1. ユーザが事前にロードされている特定のビデオを置いたポートをセットアップするためのコマンドを呼び出す。要求が制御ノード18に送られる。
2. 制御ノード18内のスレッドが要求とVS-CONNECT機能を受け取る。
3. 制御ノード・スレッドがそのビデオ用のカタログ項目をオープンし、ストライプ化されたファイル情報でそのビデオ用のメモリ記述子をセットアップする。
4. 制御ノード18が通信ノード14と、要求に関するそのノード上の出力ポートを割り振る。
5. 次に制御ノード18が割り振られた通信ノード14にメッセージを送る。
6. 通信ノード14内のスレッドが制御ノード18からメッセージを受け取る。
7. 通信ノード・スレッドがストライプ・ファイルが入っている記憶ノード16にオープン要求を送る。
8. 9. オープン要求が送られる各記憶ノード16内のスレッドが、要求を受け取り、要求されたストライプ・ファイルをオープンし、必要な資源を割り振ると同時に、ディスクからの入力をスケジューリングする(ストライプ・ファイルに最初の複数のセグメントが入っている場合)。
10. 記憶ノード・スレッドがストライプ・ファイル用のハンドル(10)を付けて要求を通信ノード14に送り返す。
11. 通信ノード14内のスレッドが関連するすべての記憶ノードからの応答を受け、正常終了応答を受け取ったときに、出力ポートのセットアップを含め、ストリーム用の資源を割り振る。
12. 次に通信ノード14がビデオ・データ・パイプラインを満たすために入力をスケジューリングする。
13. 次に通信ノード14が制御ノード18に応答を送

り返す。

14. 通信ノード14から正常終了応答を受け取ると、制御ノード・スレッドがストリームのこのインスタンスに関連する後続要求で使用されるストリーム用のハンドルをユーザに返す。

【0086】ビデオ・ストリームが正常にセットアップされた後で再生要求を受け取ったときに行われるアクションのステップを以下に時間順に示す。このステップについては、図10に示す。

1. ユーザが再生コマンドを呼び出す。
2. 制御ノード18内のスレッドが要求を受け取る。
3. 制御ノード18内のスレッドは、その要求がセットアップされたストリーム用であることを確認し、割り振られた通信ノード14に再生要求を送る。
4. 通信ノード14内のスレッドが再生要求を受け取る。
5. 関連する記憶ノード16がこのストリーム用の後続要求を予想して独自の動作をスケジューリングできるように、通信ノード14は関連する記憶ノード16のすべてに再生要求を送る。「関連する」記憶ノードとは、対象となるビデオ表示の少なくとも1つのストライプを格納するものである。
6. 関連する各記憶ノード16内のスレッドが要求を受け取り、そのストリーム用の今後の要求に対応するためにスケジューリングをセットアップする。関連する各記憶ノード16は、通信ノード14に応答を送り返す。
7. 通信ノード・スレッドにより、パイプラインが満たされ(ビデオ・データが事前ロードされ)、ストリームの出力が可能になる。
8. 次に通信ノード14が制御ノード18に応答を送り返す。
9. 制御ノード18は、ストリームが再生中のユーザに応答を送り返す。

【0087】入力スレッドと出力スレッドは、停止/休止コマンドを受け取るかまたはビデオが完了するまで、指定のポートにビデオ表示を連続し続ける。

【0088】D. メディア・ストリーマのユーザ・インタフェースとアプリケーション・インタフェース
メディア・ストリーマ10は、受動サーバであり、外部制御システムから制御コマンドを受け取ったときにビデオ・サーバ動作を実行する。図11は、メディア・ストリーマ10のアプリケーション用のシステム構成を示すもので、システム内に存在する各種インタフェースを示している。

【0089】メディア・ストリーマ10は、その動作を制御するためにユーザとアプリケーション・プログラムに対して以下の2通りのレベルのインタフェースを提供する。

ユーザ・インタフェース(図11の(A))
アプリケーション・プログラム・インタフェース(図1

1の(B))

【0090】両方のレベルのインタフェースはクライアント制御システム上に設けられ、これらのシステムが遠隔プロセッサ呼出し(RPC)機構を介してメディア・ストリーマ10と通信する。メディア・ストリーマ10上ではなく、クライアント制御システム上にインタフェースを設けることにより、メディア・ストリーマ10からのアプリケーション・ソフトウェアの分離が達成される。このため、クライアント制御システム上のアプリケーションを変更したり交換する必要がなくなるので、メディア・ストリーマ10のアップグレードまたは交換が容易になる。

【0091】D1. ユーザ通信

メディア・ストリーマ10は、以下の2種類のユーザ・インタフェースを提供する。

コマンド行インタフェース
グラフィカル・ユーザ・インタフェース

【0092】D1.1. コマンド行インタフェース

コマンド行インタフェースは、ユーザ・コンソールまたはインタフェース(図1の65、66)上にプロンプトを表示する。コマンド・プロンプトの後、ユーザは、パラメータが後に続くコマンド・キーワードからコマンドを入力する。コマンドが実行されると、インタフェースはもう一度プロンプトを表示し、次のコマンド入力待つ。メディア・ストリーマ・コマンド行インタフェースは、特に以下の2種類の動作に適用される。

【0093】パッチ制御: パッチ制御は、一連のビデオ制御コマンドを含むコマンド・スクリプトの実行開始を必要とする。たとえば、放送業界では、長期間の間、事前記録されたスケジューリングされた番組を含めるために、前もってコマンド・スクリプトを作成することができる。スケジューリングされた開始時には、さらにオペレータが介入せずに放送を開始するための単一パッチ・コマンドにより、このコマンド・スクリプトが実行される。

【0094】自動制御: 自動制御は、メディア・ストリーマ10上に格納されたデータを更新/再生するためにプログラムによって生成されたコマンドのリストの実行を必要とする。たとえば、通信社では、新しいデータを毎日メディア・ストリーマ10にロードする可能性がある。この新しいデータを管理するアプリケーション制御プログラムは、メディア・ストリーマ・コマンド(たとえば、ロード、削除、アンロード)を生成して、新しいデータでメディア・ストリーマ10を更新する。生成されたコマンドは、コマンド行インタフェースにパイピングして実行することができる。

【0095】D1.2. グラフィカル・ユーザ・インタフェース(GUI)

図12は、メディア・ストリーマGUIの例である。このインタフェースは、再生、休止、巻戻し、停止などの

制御ボタンを有するビデオ・カセット・レコーダの制御パネルに似ている。さらに、操作がユーザによる選択を必要とする場合は(たとえば、ロードではロードされるビデオ表示をユーザが選択する必要がある)、選択パネルも提供する。このGUIは、特に直接ユーザ対話に有用である。

【0096】このGUIには、「パッチ」ボタン130と「インポート/エクスポート」ボタン132が含まれている。それぞれの機能については後述する。

【0097】D2. ユーザ機能

メディア・ストリーマ10は、以下のように3通りの一般的なタイプのユーザ機能を提供する。

インポート/エクスポート

VCR状態の再生制御

拡張ユーザ制御

【0098】D2.1. インポート/エクスポート

インポート/エクスポート機能は、ビデオ・データをメディア・ストリーマ10内に移動したり、メディア・ストリーマ10から移動する場合に使用する。ビデオをクライアント制御システムからメディア・ストリーマ10に移動(インポート)する場合、ビデオ・データのソースは、クライアント制御システムのファイルまたは装置として指定される。ビデオ・データのターゲットは、メディア・ストリーマ10内の固有の名前で指定される。ビデオをメディア・ストリーマ10からクライアント制御装置に移動(エクスポート)する場合、ビデオ・データのソースは、メディア・ストリーマ10内のその名前によって指定され、ビデオ・データのターゲットは、クライアント制御システムのファイルまたは装置として指定される。

【0099】ユーザ機能のインポート/エクスポート・カテゴリでは、メディア・ストリーマ10は、ビデオを除去するための「削除」機能と、格納されているビデオに関する情報(名前、データ転送速度など)を獲得するための「属性獲得」機能も提供する。

【0100】GUIによりインポート/エクスポート機能呼び出すには、ユーザは「インポート/エクスポート」ソフト・ボタン132(図12)をクリックする。これにより、個別の機能呼び出すための「インポート」、「エクスポート」、「削除」、「属性獲得」の各ボタンを含む新しいパネル(図示せず)が変化する。

【0101】D2.2. VCR状態の再生制御

メディア・ストリーマ10は、1組のVCR状態の再生制御を提供する。図12のメディア・ストリーマGUIは、ロード、イジェクト、再生、低速、休止、停止、巻戻し、早送り、ミュートの各機能が使用できることを示している。これらの機能は、GUI上の対応するソフト・ボタンをクリックすることによって活性化される。

【0102】メディア・ストリーマ・コマンド行インタフェースは、以下のように同様の1組の機能を提供す

る。

セットアップ-特定の出力ポート向けにビデオをセットアップする。ビデオ・カセットをVCRにロードするのに類似している。

再生-セットアップされているビデオの再生を開始するまたは休止されたビデオの再生を再開する。

休止-ビデオの再生を休止する。

切離し-VCRからビデオ・カセットをイジェクトするのに類似している。

状況-ビデオ再生中、経過再生時間など、ポートの状況を表示する。

【0103】D2.3. 拡張ユーザ制御

放送業界などの特定のアプリケーション要件をサポートするため、本発明は以下のように拡張ユーザ制御を提供する。

再生リスト-複数のビデオと、ポート上で再生するその順序をセットアップする。

再生長-ビデオを再生する時間を制限する。

パッチ動作-コマンド・ファイルに格納されている動作のリストを実行する。

【0104】生成リスト制御と再生長制御は、GUI上の「ロード」ボタン134によって実施される。それぞれの「セットアップ」コマンドは、特定のポート用の再生リストに追加されるビデオを指定する。また、各コマンドはビデオが再生される時間制限も指定する。図13は、再生リストに追加されるビデオを選択するためのなびにビデオの再生の時間制限を指定するためにGUI上の「ロード」ソフト・ボタン134のクリックに応答して表示されるパネルを示している。ユーザが「ファイル」ボックス136内のファイル名をクリックすると、その名前が「ファイル名」ボックス138に入力される。ユーザが「追加」ボタン140をクリックすると、「ファイル名」ボックス138内のファイル名がその時間制限とともに「再生リスト」ボックス142に付加され、現在の再生リストが（再生リスト上の各ビデオの時間制限とともに）表示される。

【0105】パッチ動作は、GUI上の「パッチ」ソフト・ボタン130を使用することによって実施される（図12を参照）。

【0106】「パッチ」ボタン130が活動化されると、ユーザがコマンド・ファイル名を選択または入力できるようにするためにパッチ選択パネルが表示される（図14を参照）。パッチ選択パネル上の「実行」ボタン144を押すと、選択されたコマンド・ファイル内のコマンドの実行が開始される。図14は、GUI上の「パッチ」および「実行」操作の例である。たとえば、ユーザが「c:/batchcmd」ディレクトリ内の「batch2」ファイルにコマンド・スクリプトを作成したとする。次にユーザは、図12に示すGUI上の「パッチ」ボタン130をクリックして、パッチ選択パネルを表示させ

る。次にユーザは、パッチ選択パネルの「ディレクトリ」ボックス146内の「c:/batchcmd」をクリックする。この結果、「ファイル」ボックス148内にファイルのリストが表示される。「ファイル」ボックス148内の「batch2」行をクリックすると、それが「ファイル名」ボックス150に入力される。最後にユーザは、「実行」ボタン144をクリックして、「batch2」ファイルに格納されているコマンドを順次実行する。

【0107】D3. アプリケーション・プログラム・インタフェース

アプリケーション制御プログラムがメディア・ストリーマ10と対話して、その動作を制御できるように、メディア・ストリーマ10は上記のアプリケーション・プログラム・インタフェース（API）を提供する（もう一度図11を参照してもよい）。

【0108】このAPIは、遠隔プロシージャ呼出し（RPC）ベースのプロシージャから構成される。アプリケーション制御プログラムは、プロシージャ呼出しを行うことによって、API機能と呼び出す。このプロシージャ呼出しのパラメータは、実行される機能を指定するものである。アプリケーション制御プログラムは、メディア・ストリーマ10の論理位置および物理位置とは無関係に、API機能と呼び出す。ビデオ・サービスを提供するためのメディア・ストリーマ10のIDは、クライアント制御システムの始動時または任意でアプリケーション制御プログラムの開始時に設定される。メディア・ストリーマ10のIDが設定されると、プロシージャ呼出しは正しいメディア・ストリーマ10に送られてサービスを提供する。

【0109】以下に示すものを除き、API機能は同期的に処理される。すなわち、機能呼出しが呼出し側に返されると、その機能が完了し、メディア・ストリーマ10では追加の処理は一切必要なくなる。API機能を同期動作として構成することによって、コンテキスト切替え、非同期信号送出、フィードバックのための追加の処理オーバーヘッドが回避される。厳重リアルタイム要件があるため、このパフォーマンスはビデオ・サーバ・アプリケーションでは重要なものである。

【0110】API機能の処理は、要求を受け取った順序で行われる。このため、ユーザ操作が正しい順序で確実に処理される。たとえば、ビデオは先に接続（セットアップ）しなければ、再生することができない。もう1つの例は、「再生」要求の後に「休止」要求が続く場合に順序を切り替えると、全く異なる結果がユーザにもたらされる点である。

【0111】VS-Play機能は、ビデオの再生を開始し、（ビデオ再生の完了まで待たずに）直ちに呼出し側に制御を返すものである。このアーキテクチャの原理は、ビデオ再生の時間が一般に長く（数分から数時間）しかも予測不能である（休止コマンドや停止コマンドが存在す

る可能性がある)ので、VS-PLAY機能を非同期にするこ
により、本来なら予測不能ほど長時間にわたって割
り振られる資源が解放されるというものである。

【0112】ビデオ再生が完了すると、メディア・スト
リーマ10は、アプリケーション制御プログラムが指定
したシステム/ポート・アドレスへの非同期呼出しを生
成し、アプリケーション制御プログラムにビデオ完了事
象を通知する。このシステム/ポート・アドレスは、ア
プリケーション制御プログラムがAPIのVS-CONNECT機
能を呼び出してビデオを接続するときこのプログラマ
によって指定される。ただし、VS-PLAY用のコールバッ
ク・システム/ポート・アドレスは個々のビデオ・レベ
ルで指定されることに留意されたい。これは、アプリケ
ーション制御プログラムが任意の制御点にビデオ完了メ
ッセージを自由に送ることができることを意味する。た
えば、あるアプリケーションが1つの中央システム/
ポートを使用して、クライアント制御システムの多くま
たは全部のビデオ完了メッセージを処理することもで
きる。別のアプリケーションでは、複数の異なるシステム
/ポート・アドレスを使用して、1つのクライアント制
御システム用のビデオ完了メッセージを処理することが
できる。

【0113】APIアーキテクチャにより、メディア・
ストリーマ10は、異種ハードウェア/ソフトウェア・
プラットフォームを備え、同期タイプと非同期タイプ両
方の動作を効率的に処理する。複数の並行クライアント
制御システムをサポートしながら、動作要求の正しい順
序づけを確保できるようにする。たとえば、メディア・
ストリーマ10ではPS/2システム上で動作するIBM
OS/2オペレーティング・システムを使用し、ク
ライアント制御システムではRS/6000システム上
で動作するIBM AIXオペレーティング・システム
を使用することができる(IBM、OS/2、PS/
2、AIX、RS/6000はすべてIBM社の商標で
ある)。

【0114】D4. クライアント/メディア・ストリー
マ間通信
クライアント制御システムとメディア・ストリーマ10
との間の通信は、既知のタイプの遠隔プロシージャ呼出
し(RPC)機構などにより実施される。図15は、ク
ライアント制御システム11とメディア・ストリーマ10
との間の通信用のRPC構造を示している。メディア
・ストリーマの諸機能は呼び出す際に、クライアント制
御システム11はRPCクライアントとして機能し、メ
ディア・ストリーマ10はRPCサーバとして機能す
る。これは、図15の(A)に示されている。ただし、
非同期機能するなわちVS-PLAYの場合、それが完了すると
メディア・ストリーマ10がクライアント制御システム
11への呼出しを生成する。この場合、クライアント制
御システム11はRPCサーバとして機能し、メディア

・ストリーマ10はRPCシステムになる。これは、図
15の(B)に示されている。

【0115】D4.1. クライアント制御システム11
クライアント制御システム11では、ユーザ・コマンド
行インタフェースが3つの内部並列プロセス(スレ
ッド)から構成される。第1のプロセスは、ユーザコマ
ンド入力を解析し、API機能を呼び出すことによって
要求された動作を実行し、その結果、メディア・スト
リーマ10へのRPC呼出しが行われる(図15の
(A))。このプロセスは、様々な出力ポート向けにセ
ットアップされ再生されるビデオの状況の追跡も行う。
第2のプロセスは、それぞれの指定時間制限と照らし合
わせて、各ビデオの経過再生時間を定期的に検査する。
あるビデオがその時間制限に達した場合、そのビデオは
停止されて切断され、同一出力ポート用の待機待ち行列
内に次のビデオがある場合はそのビデオが開始される。
クライアント制御システム11の第3のプロセスは、メ
ディア・ストリーマ10からVS-PLAY非同期終了通知を
受け取るためにRPCサーバとして機能する(図15の
(B))。

【0116】D4.2. メディア・ストリーマ10
メディア・ストリーマ10の始動時に、クライアント制
御システム11とメディア・ストリーマ10との間のRPC
をサポートするために、2つの並列プロセス(スレ
ッド)が呼び出される。第1のプロセスは、クライ
アント制御システム11からのAPI機能呼出し用のRPC
サーバとして機能する(図15の(A))。この第1の
プロセスは、RPC呼出しを受け取り、要求された機能
(VS-CONNECT、VS-PLAY、VS-DISCONNECTなど)を実行す
るために適切なプロシージャをディスパッチする。第2
のプロセスは、適切なクライアント制御システム・アド
レスを呼び出してアプリケーション制御プログラムに非
同期終了事象を通知するためにRPCクライアントとし
て機能する。このプロセスは、ビデオの再生を処理する
他のプロセスによって作成された内部パイプ上で自ら待
機するのをブロックする。ビデオの末尾または異常終了
条件に達すると、第2のプロセスはパイプにメッセージ
を書き込む。ブロックされたプロセスはメッセージを読
み取り、クライアント制御システムがその状況を更新し
、それに応じてアクションを行えるように、クライ
アント制御システム11のポート・アドレスへのRPC呼
出しを行う(図15の(B))。

【0117】E. ビデオ送達用のメディア・ストリー
マのメモリ構成と最適化
本発明の一態様は、キャッシュ管理と関連の入出力動作
をビデオ送達環境に応じて調整するための統合機構を提
供するものである。本発明のこの態様について、以下に
詳述する。

【0118】E1. 先行技術のキャッシュ管理
キャッシュ管理のための先行技術の機構は、キャッシュ

・コントローラとオペレーティング・システムのファイル・サブシステムに組み込まれている。このような機構は、汎用目的で設計されており、ビデオ送達要求を満たすように専門化されていない。

【0119】図16は、従来のキャッシュ管理機構をビデオ送達用に構成するために可能な1つの方法を示している。この技法は、(1つのファイルにするには大きすぎるので)2つのディスク・ファイル160、162に分割したビデオと、ファイル・システム164、メディア・サーバ168、ビデオ・ドライバ170を収容しているプロセッサとを使用している。また、2つのビデオ・ストリーム用の2つのビデオ・アダプタ・ポート172、174も示されている。さらに、ディスク・ファイル160のセグメントを主記憶装置に読み込み、その後、そのデータを第1のビデオ・ポート172に書き込むためのデータ・フローと、同じセグメントを読み取ってそれを第2のビデオ・ポート174に書き込むためのデータ・フローも示されている。図16は、本発明のメディア・ストリーマ10が対処し克服する先行技術の問題を示すためのものである。

【0120】図16のステップA1～A12について説明する。

A1. メディア・サーバ168がファイル・システム166を呼び出して、セグメントSkをビデオ・ドライバ170内のバッファに読み込む。

A2. ファイル・システム166がSkの一部をファイル・システム166内のキャッシュ・バッファに読み込む。

A3. ファイル・システム166がキャッシュ・バッファをビデオ・ドライバ170内のバッファにコピーする。ステップA2とA3を何回か繰り返す。

A4. ファイル・システム166がビデオ・ドライバ170を呼び出して、Skをビデオ・ポート1(176)に書き込む。

A5. ビデオ・ドライバ170がSkの一部をビデオ・ドライバ170内のバッファにコピーする。

A6. ビデオ・ドライバ170がバッファをビデオ・ポート1(176)に書き込む。

ステップA5とA6を何回か繰り返す。

【0121】ステップA7～A12は同様に機能するが、ポート1をポート2に変更する。ポート2に必要なときにSkの一部がファイル・システム166のキャッシュ内にある場合、ステップA8はスキップしてもよい。

【0122】お分かりのように、ビデオ送達には、複数のデータ・ストリームによって大量のデータを転送することが必要である。全体的な利用状況は、キャッシュを最適化するための2通りの従来パターン、ランダムと順次のいずれにも適合しない。ランダム・オプションを選択すると、ほとんどのキャッシュ・バッファは、最近読

み取られたビデオ・セグメントからのデータを収容する可能性があるが、期限が切れる前にそれらを読み取るためのビデオ・ストリームは一切準備されなくなる。順次オプションを選択した場合は、最大使用頻度キャッシュ・バッファがまず再使用されるので、ファイル・システム・キャッシュに必要なセグメント部分が見つかる可能性はかなり低くなる。前述のように、ビデオ送達の重要な要素の1つは、データ・ストリームが等時的、すなわち、視聴者またはユーザが不快と感じるような休止や中断がなく送達される点である。図示の先行技術のキャッシュ機構では、ユーザに対してビデオ・データ・ストリームを確実に等時送達することができない。

【0123】図16が示す上記以外の問題は以下の通りである。

a. 一般的なファイル・システム要件を満足するために、ディスクおよびビデオ・ポートの入出力が比較的小さいセグメント単位で行われる。このため、必要な処理時間、ディスク・シーク・オーバーヘッド、バス・オーバーヘッドがビデオ・セグメント・サイズのセグメントの場合より増加する。

b. ファイル・システム・キャッシュ・バッファとメディア・サーバ・バッファとの間ならびにメディア・サーバ・バッファとビデオ・ドライバ・バッファとの間でデータをコピーするための処理時間は、除去することが望ましいと思われるような不要なオーバーヘッドになる。

c. 同時に同一ビデオ・セグメントの複数コピーを収容するために2つのビデオ・バッファ(すなわち、172、174)を使用することは、メイン・メモリの使い方としては非効率的である。同じデータをファイル・システム・キャッシュに格納すると同時にビデオ・ドライバ・バッファにも格納すると、さらにその無駄は大きくなる。

【0124】E2. ビデオ最適化キャッシュ管理
本発明のこの態様によるキャッシュ管理操作には、ストリーム間でのセグメント・サイズ・キャッシュ・バッファの共用、予測キャッシュ、キャッシュを最適化するための同期化という3つの重要な側面がある。

【0125】E2.1. ストリーム間でのセグメント・サイズ・キャッシュ・バッファの共用

ビデオは、一定サイズのセグメントの形で格納され管理される。このセグメントには順番に番号が付けられ、たとえば、セグメント5はビデオ表示のうち、セグメント6より表示の先頭に近い部分を格納するようになっている。セグメント・サイズは、ディスク入出力、ビデオ入出力、バスの使用法、プロセッサの使用法を最適化するように選択される。ビデオの1つのセグメントは一定の内容を持ち、その内容はビデオ名とセグメント番号だけに左右される。ディスクおよびビデオ出力へのすべての入出力と、すべてのキャッシュ動作は、セグメント境界に位置合わせして実行される。

【0126】本発明のこの態様は、基礎となるハードウェアが通信ノード14内のキャッシュ・メモリを通過せずに、ディスクと通信ノード14内のビデオ出力カードとの直接のデータ・フローによる対等動作をサポートするかどうかにより、2通りの形態をとる。対等動作の場合は、ディスク記憶ユニット16でキャッシュが行われる。対等動作をサポートしていないハードウェアの場合は、入出力動作とデータ移動を最小限にするために、セグメントサイズのブロック単位でデータを（通信ノード14内の）ページ位置合せした隣接キャッシュ・メモリに直接読み込む。（以下のF.ビデオ最適化デジタル・メモリ割振りの項を参照されたい。）

【0127】データは、同じ位置に維持され、そのビデオ・セグメントが不要になるまでこの位置から直接書き込まれる。ビデオ・セグメントをキャッシュする間に、ビデオ・セグメントの出力を必要とするすべてのビデオ・ストリームが同じキャッシュ・バッファにアクセスする。したがって、ビデオ・セグメントの1つのコピーが多くのユーザによって使用され、同じビデオ・セグメントの追加コピーを読み取るために追加の入出力、プロセッサ、バッファ・メモリを使用することが回避される。対等動作の場合は、通信ノード14側で、残りの入出力の半分と、プロセッサおよびメイン・メモリのほとんどすべての使用が回避される。

【0128】図17は、対等動作を行わないシステムの場合の本発明の実施例を示している。ビデオ・データは、奇数番号のセグメントが第1のディスク記憶ノード180上に置かれ、偶数番号のセグメントが第2のディスク記憶ノード182上に置かれるように、ディスク記憶ノード16上でストライプ化される（以下のセクションHを参照）。

【0129】図17には、この構成用のデータ・フローも示されている。図示の通り、セグメントSkは、ディスク182から通信ノード186内のキャッシュ・バッファ184に読み込まれ、次にビデオ出力ポート1および2に書き込まれる。ビデオ・データ・セグメントSkは、1回の入出力動作でキャッシュ・バッファ184に直接読み込まれ、次にポート1に書き込まれる。次にビデオ・データ・セグメントSkは、1回の入出力動作でキャッシュ・バッファ184からポート2に書き込まれる。

【0130】お分かりのように、図16の従来の手法について説明したすべての問題が図17に示すシステムによって克服される。

【0131】図18は、ディスク記憶ノードとビデオ出力カードとの間の対等動作向けのサポートを含む構成用のデータ・フローを示している。1対のディスク・ドライブ190、192は、中間の通信ノード14のメイン・メモリを通過せずに1対のビデオ・ポート194、196に直接供給される、ストライプ化したビデオ表示を

収容している。

【0132】この構成用のデータ・フローは、ディスク・キャッシュ・バッファ198を介してディスク192からポート1に（1回の入出力動作で）セグメントSkを直接読み込むためのものである。

【0133】セグメントSkをポート2に読み込むための呼出しが続く場合、セグメントSkは、ディスク・キャッシュ・バッファ198からポート2に（1回の入出力動作で）直接読み込まれる。

【0134】ポート1用にディスク・キャッシュ・バッファ198に読み込んだデータがポート2に書き込むためにまだ常駐しているときは、メモリ、バス、プロセッサ資源を可能な限り意図的に使用すると、ビデオ・セグメントがポート1および2に転送される。

【0135】対等とメイン・メモリ・キャッシュ機構とを組み合わせることが可能である。たとえば、通信ノード14の1つのポートにのみ再生するビデオ表示に対等動作を使用し、通信ノード14の複数ポートに再生するビデオ表示のために通信ノード14にキャッシュすることが可能である。

【0136】ディスク記憶ノードと通信ノードとの間でキャッシュ責任を分割するための方針は、所与のハードウェア構成でサポート可能なビデオ・ストリーム数を最適化するように選択される。サポートされるストリーム数が分かっている場合は、キャッシュ記憶域の容量および位置を求めることができる。

【0137】E2. 予測キャッシュ
予測キャッシュ機構は、ビデオ送達に十分適したキャッシュ方針の必要性を満たすものである。一般にビデオ表示は非常に予測しやすい。通常、ビデオ表示は先頭から再生を開始し、かなり長い所定の期間の間、一定の速度で再生し、末尾に達したときだけ停止する。メディア・ストリーマ10のキャッシュ手法では、この予測可能性を利用して、一度にキャッシュされるビデオ・セグメントの数を最適化する。

【0138】この予測可能性は、キャッシュ・バッファを充填するための読取り動作のスケジューリングと、キャッシュ・バッファの再利用のためのアルゴリズムの駆動の両方に使用される。期限が切れる前にその内容が利用されることはない予測されるバッファは、直ちに再利用され、より優先順位の高い用途のためにその空間が解放される。妥当な時間内にその内容が使用される見込みがあるバッファは、その最後の使用からかなり経っても再利用されない。

【0139】より具体的には、ビデオv1、v2、・・・と、ストリームs1、s2、・・・があって、これらのビデオを再生するとすると、各ストリームs[k]がビデオv[s1]を1つずつ再生し、v[s1]のk番目のセグメントの書き込み用として予測される時間は以下の一次関数になる。

$t(s_j, k) = a(s_j) + r(s_j)k$
 ただし、 $a(s_j)$ は開始時間と開始セグメント番号に左右され、 $r(s_j)$ は1つのセグメントを再生するのに要する一定時間であり、 $t(s_j, k)$ はストリーム s_j の k 番目のセグメントを再生するためにスケジュールされた時間である。

【0140】この情報は、キャッシュ・バッファを充填するための読取り動作のスケジューリングと、キャッシュ・バッファの再利用のためのアルゴリズムの駆動の両方に使用される。キャッシュ管理アルゴリズムの操作例を以下にいくつ示す。

【0141】例A

現在再生中のビデオ・ストリームのいずれも再生しないと予測されるビデオ・セグメントが入っているキャッシュ・バッファは、再生すると予測されるバッファの再使用を求められ、この制約を満たした後、そのビデオを再生する頻度とセグメント番号は、ビデオ・セグメントをキャッシュした状態に維持するための優先順位を求め重みとして使用される。このグループ内で最も保存優先順位が高いものは、頻繁に再生されるビデオ内で先に表れるビデオ・セグメントに割り当てられる。

【0142】例B

再生すると予測されるビデオ・セグメントが入っているキャッシュ・バッファの場合は、次に予測される再生時間と、そのビデオ・セグメントを再生するために残っているストリーム数が、ビデオ・セグメントをキャッシュした状態に維持するための優先順位を求め重みとして使用される。本質的にこの重みにより、キャッシュ・バッファの保存優先順位をキャッシュ・バッファを再利用した場合の（任意のビデオ・セグメントの）入出力の予測数とそれを保存した場合の予測数との差に設定することができる。

【0143】たとえば、 v_5 が s_7 で再生中で、 v_8 が s_2 と s_3 で再生中で、 s_2 が s_3 より5秒遅れて動作し、 v_4 が s_1 2〜 s_2 0 で再生中で、それぞれのストリームが次のストリームより30秒遅れている場合、すでに s_7 によって使用されている5データが入っているバッファが最初に再利用され、次に、すでに s_2 によって使用されている v_8 データが入っているバッファが続き、次に、すでに s_1 2によって使用されている v_4 データが入っているバッファが続き、次に、最も保存優先順位が低い残りのバッファが続く。

【0144】キャッシュ管理アルゴリズムは、接続動作（正確な時期は不明であるが近い将来にビデオ・セグメントが再生されると予測することが可能な場合）および停止動作（前の予測を改訂の必要がある場合）などの特殊な場合用の変形形態を用意している。

【0145】E2.3 キャッシュを最適化するためのストリームの同期化
 所与のビデオ・セグメントが入っているキャッシュ・バ

ッファが記憶域に残り、その結果、より多くのシステム容量が他のビデオ・ストリームに利用できるようにしなければならない時間を最小限にするため、そのセグメントを必要とするすべてのストリームをクラスター化することが望ましい。ビデオ再生の場合は、通常、セグメントが再生される速度のフレキシビリティはほとんどない。しかし、ビデオ送達のアプリケーションの中には、再生速度がフレキシブルなものもある（すなわち、不都合な人間の反応を引き起こさずに、ビデオとオーディオをわずかに加速したり減速することができる）。さらに、即時視聴以外の目的のためにビデオを送達する場合もある。速度の変動が許されるときは、ストリーム間のギャップを埋めて、セグメントをバッファした状態に維持しなければならない時間を低減するために、（時間的に）前方のストリームは許容される最低速度で再生し、（時間的に）後方のストリームは許容される最高速度で再生する。

【0146】接続動作および再生動作時には、同じビデオ表示を使用するストリームのクラスター化も考慮される。たとえば、VS-PLAY_AT_SIGNALを使用し、同時に複数のストリーム上でビデオの再生を開始することができる。これにより、クラスター化が改善され、他のビデオ・ストリームのためにより多くのシステム資源が残され、システムの有効容量が増加する。より具体的には、あるストリームが第2のストリームと時間的に一致するように短期間の間、そのストリームを表示することによってクラスター化すると、キャッシュ内のセグメントの1つのコピーを両方のストリームに使用することができ、したがって、処理資源が節約される。

【0147】F. ビデオ最適化デジタル・メモリ割振り

デジタル・ビデオ・データは、非ランダムであり、順次かつ大規模で、内容重視ではなく時間重視であるので、通常のデータ処理データとは異なる属性を持っている。複数のデータ・ストリームを高ビット転送速度で送達しなければならない、データ経路内では重要でないすべてのオーバーヘッドを最小限にする必要がある。メディア・ストリーム10の効率と容量を最大限にするには、慎重なバッファ管理が必要である。メモリ割振り、割振り解除、アクセスがこのプロセスの重要要素であり、使用法が関連していること、メモリの断片化、効率の低下、ビデオ・データの遅延または破壊に至る可能性がある。

【0148】本発明のメディア・ストリーム10は、高レベル・アプリケーションがデジタル・ビデオ・データ用にスワップ不能でページ位置合せした隣接メモリ・セグメント（ブロック）の割振りおよび割振り解除を行えるようにするためのメモリ割振りプロシージャを使用している。このプロシージャは、ビデオ伝送アプリケーションに単純な高レベル・インタフェースを提供し、要求されたサイズのメモリ・ブロックを割振りするために低

レベルのオペレーション・システム・モジュールとコード・セグメントを使用する。メモリ・ブロックは隣接し、物理メモリ内に固定されており、仮想メモリのスワッピングやページングによって発生する遅延または破壊や、データ伝送ソフトウェアで収集/分散ルーチンを実現しなければならないと言う複雑さを解消する。

【0149】この高レベル・インタフェースは、要求されたメモリ・ブロックに関する様々なアドレス指定モード値も返し、メディア・ストリーム環境で同時に動作する可能性のある様々なメモリ・モデルに適合するために高価な動的アドレス変換を行う必要がなくなる。固定ディスク装置などの他のデバイス・ドライブによる直接アクセス用の物理アドレスならびに様々なアプリケーションが使用するプロセス線形アドレスおよびプロセス・セグメント化アドレスが用意される。また、メモリ・ブロックをシステムに逐次割り解除ルーチンも用意され、メモリがすべて単一ブロックとして返されるので、断片化の問題が解消される。

【0150】F1. メモリ割振り用のコマンド

1. 物理メモリの割振り

要求されたサイズのメモリ・ブロックを割り振る。ブロックの長さとともに、メモリ域の様々なメモリ・モデル・アドレスによって制御ブロックが返される。

2. 物理メモリの割振り解除

メモリ・ブロックをオペレーティング・システムに返し、関連のメモリ・ポインタを解放する。

【0151】F2. アプリケーション・プログラム・インタフェース

デバイス・ドライバは、システム構成ファイル内に定義され、システム始動時に自動的に初期設定される。その後アプリケーションは、そのレベルを入手するために疑似デバイスとしてそのデバイス・ドライバをオープンし、インタフェースを使用してコマンドとパラメータを引き渡す。サポートされるコマンドは、メモリ割振りとメモリ割振り解除であり、そのパラメータは、メモリ・サイズと、論理メモリ・アドレスを指すポインタである。これらのアドレスは、メモリの物理ブロックが割り振られた後でデバイス・ドライバによって設定され、物理アドレスが論理アドレスに変換される。割振りが失敗に終わると、エラーが返される。

【0152】図19は、このプロシージャを使用する可能性のある典型的なアプリケーションのセットを示している。バッファ1は、32ビット・アプリケーションから、修正され、バッファ2に移されるデータを要求される。このバッファは、セグメント化したアドレスを使用する16ビット・アプリケーションによって、または固定ディスク・ドライブなどの物理装置によって直接操作することができる。この割振り方式を使用して、固定バッファ、物理バッファ、隣接バッファを事前割振りすることによって、各アプリケーションはその固有直接アド

レス指定を使用してデータにアクセスできるようになり、アドレス変換や動的メモリ割振りの遅延が解消される。ビデオ・アプリケーションでは、デジタル・ビデオ・データを物理ディスクからバッファに直接移し、プロセス内で数回移動させずにそれを出力装置に直接転送することによって、この手法でデータ移動を最小限にすることができる。

【0153】6. ビデオ・アプリケーション用に最適化したディスク・ドライブ

ビデオ・ストリームをその宛先に等時的に、すなわち、人間の目が動きの不連続として、または耳が音の中断として感知できるように遅延が発生せずに、送達することが重要である。現在のディスク技術では、データ・アクセスにかなりの遅延を生じうる予測障害分析を実行するなどの定期的なアクションが必要な場合がある。ほとんどの入出力動作は100ms以内に完了するが、100msの定期的な遅延は一時的であり、3秒もの遅延が発生する場合もある。

【0154】メディア・ストリーム10は、高いデータ転送速度も効率よく維持できなければならない。汎用データ記憶および検索用に構成されたディスク・ドライブは、ビデオ・サーバ・アプリケーション向けに最適化しないと、メモリ、ディスク・バッファ、SCSIバス、ディスク容量の使い方の非効率に苦しむことになる。

【0155】本発明の一態様により、本発明で使用するディスク・ドライブは、ディスク・パラメータを最適化することによって大量のデータを円滑かつ適切な時期に送達する役割に合わせて調整されている。このパラメータは、ビデオ・サーバ用に専門化したディスク・ドライブの製造に取り入れるか、またはコマンド機構によって設定することができる。

【0156】定期的アクションを制御するパラメータは、遅延を最小限にするかまたは除去するように設定する。バッファの使用法に影響するパラメータは、1回の読み取りまたは書き込み操作で非常に大量のデータを転送できるように設定する。SCSIバスとプロセッサ・バスとの速度の一致に影響するパラメータは、データ転送の開始が早すぎたり遅すぎたりしないように調整する。ディスク・メディア自体は、有効容量および帯域幅を最大限にするセクタ・サイズでフォーマットする。

【0157】最適化を実施するには次のようにする。物理ディスク・メディアを許容される最大物理セクタ・サイズでフォーマットする。このフォーマット・オプションは、セクタ間のギャップに浪費される空間の量を最小限にし、デバイス容量を最大限にし、バースト・データ転送速度を最大限にするものである。好ましい実施態様は744バイト・セクタである。

【0158】ディスクには関連バッファを設けることができる。このバッファは、データの転送用のバスの可用性とは非同期にディスク・メディアからデータを読み取

るに使用する。同様に、このバッファは、ディスク・メディアへのそのデータの転送とは非同期にバスから到着したデータを保持する場合に使用する。このバッファは複数のセグメントに分割することができ、その数はパラメータで制御する。セグメント数が多すぎる場合は、各セグメントが小さすぎて、1回の転送では要求した量のデータを保持できない可能性がある。バッファが満杯になると、デバイスは再接続を開始し、転送を開始しなければならない。したがって、この時点でバス/デバイスが使用できない場合は、その結果、回転遅延が発生することになる。好ましい実施態様では、この値は、すべてのバッファ・セグメントが少なくともデータ転送サイズと同じ大きさになるように設定される。すなわち、1に設定される。

【0159】読み取り時にバッファ・セグメントが充填を開始すると、ディスクは、ホストへのデータ転送を実行するためにバスの再接続を試みる。ディスクがこの再接続を試みる時点は、バスの使用状況の効率に影響する。

【0160】バスとディスクの相対速度によって、充填動作中にホストへのデータ転送を開始するのに最適な時点が決まる。同様に、書き込み動作中は、データがホストから脱落するとバッファが充満し、充填プロセス中の所与の時点でディスクはバスへの再接続を試みなければならない。正確に速度が一致すると、SCSIバス上の切斷/再選択サイクル数が減少し、その結果、最大スループットが上昇する。

【0161】再接続を試みる時期を制御するパラメータは、「読み取りバッファ満杯率」と「書き込みバッファ空き率」と呼ばれる。ビデオ・データの場合、これらの率を計算するための好ましいアルゴリズムは、 $256 \times (\text{瞬間SCSIデータ転送速度} - \text{維持可能ディスク・データ転送速度}) / \text{瞬間SCSIデータ転送速度}$ である。現在好ましいバッファ満杯率とバッファ空き率の値は約204である。

【0162】ディスク・ドライブの設計によっては、温度の変化につれて定期的なヘッド位置の再校正が必要なものもある。さらにこのようなディスク・ドライブ・タイプの一部では、同時にアセンブリ内のすべてのヘッドについて熱補正を行ったり、または一度に1つのヘッドについて熱補正を行うかの制御が可能になる。一度にすべてのヘッドについて行う場合は、ビデオ・データの読み取り動作中に数百ミリ秒の遅延が発生する可能性がある。読み取り時間の遅延がそれより長くなると、データ・フローを円滑にし、マルチメディア表示に人工物ができるのを防止するためのより大きいメイン・メモリ・バッファが必要になる。好ましい手法は、熱補正ヘッド制御機能をプログラミングして、一度に1つのヘッドの補正を可能にすることである。

【0163】エラー・ログの保存と予測障害分析の実行

は、完了するまでに数秒かかる可能性がある。このような遅延は、遅延を取り除き、マルチメディア表示に人工物ができるのを防止するためのより大きいメイン・メモリ・バッファがなければ、ビデオ・サーバ・アプリケーションには許容できないものである。エラー・ログの保存とアイドル時間機能の実行を抑止するために、アイドル時間機能制限パラメータを使用することができる。好ましい実施態様では、このような機能を制限するためのパラメータを設定する。

【0164】H. ビデオ・データ用のデータ・ストライプ

ビデオ・アプリケーションでは、同じデータ（たとえば、ムービー）から複数のストリームを送出する必要がある。この要件は、高速データ転送速度でデータを読み取る必要に変化する。すなわち、1つのストリームを送出するのに必要なデータ転送速度に、同じデータに同時にアクセスするストリームの数を掛けたものになる。従来、この問題は、そのデータのコピーを複数用意することによって解決するのが一般的で、その結果、追加の費用が発生していた。本発明のメディア・ストリーマ10は、データの単一コピーから数多くの同期ストリームを供給するための技法を使用している。この技法は、個々のストリーム用のデータ転送速度と、そのデータに同時にアクセスするストリームの数とを考慮したものである。

【0165】上記のデータ・ストライプ化は、ストライプという複数のファイル構成要素に常駐するように論理ファイルのデータを区分するという概念を伴う。各ストライプは、異なるディスク・ボリューム上に存在することができ、これにより、論理ファイルが複数の物理ディスクに及ぶことが可能になる。ディスクは、ローカルの場合もあれば、遠隔の場合もある。

【0166】論理ファイルに書き込まれると、データは連続してストライプに移される論理長（すなわち、セグメント）に分離される。図20に示すように、ビデオ1というビデオ用の論理ファイルは、それぞれが特定のサイズ、たとえば、256KBのM個のセグメントまたはブロックにセグメント化される。最後のセグメントは一部のみデータが充填される場合もある。1つのセグメントのデータは、最初にストライプに移され、次に2番目のストライプに移される次のセグメントが続く。以下同様にセグメントが続く。あるセグメントが各ストライプに書き込まれると、次のセグメントが最初のストライプに書き込まれる。したがって、ファイルがN個のストライプにストライプ化される場合、ストライプ1はセグメント1、N+1、2*N+1などを収容することになり、ストライプ2はセグメント2、N+2、2*N+2などを収容することになり、以下同様になる。

【0167】同様のデータ・ストライプ化がデータ処理のRAID配置で使用されることが分かっているが、この場合のストライプ化の目的は、ディスクを紛失した場

合にデータ安全性を保障することである。このようなRAID記憶システムでは、N枚のディスクのうちの1枚をデータ回復が必要なときに使用するパリティ・データの格納専用にする。メディア・ストリーマ10のディスク記憶ノード16は、RAID状構造として構成されているが、パリティ・データは不要である(ビデオ・データのコピーがテープ・ストアから使用可能であるからである)。

【0168】図21は、このデータ配置の第1の重要な特徴、すなわち、複数のコピーを必要とせずに各ビデオ表示に複数のドライブから同時にアクセスできるように、使用可能なディスク・ドライブ間に分散した複数のデータ・ブロックまたはセグメントに各ビデオ表示を分散することを示している。したがって、メディア・ストリーマ10は、バイト・ブロックなどではなく、再生セグメントごとにビデオ表示をストライプ化する。

【0169】図21に示すように、ビデオ・データ・ファイル1はM個のセグメントにセグメント化されて4つのストライプに分割されているが、ストライプ1はビデオ・ファイル1のセグメント1、5、9などが入っているファイルであり、ストライプ2はビデオ・ファイル1のセグメント2、6、10などが入っているファイルであり、ストライプ3はそのビデオ・ファイルのセグメント3、7、11などが入っているファイルであり、ストライプ4はビデオ・ファイル1のセグメント4、8、12などが入っているファイルであり、ビデオ・ファイル1のM個のセグメントすべてが4つのストライプ・ファイルの1つに収容されるまで以下同様になっている。

【0170】上記のストライプ化方式の場合、各個別のビデオのストライプ化をカスタマイズするために、次のようにパラメータが計算される。

【0171】まず、速度に有効なデータ転送速度がディスクから得られるように、セグメント・サイズを選択する。ただし、このサイズは待ち時間に悪影響を及ぼすほど大きくしてはならない。また、メモリにバッファ/キャッシュするのに十分な小さくする必要がある。好ましいセグメント・サイズは256KBであり、128KB/秒～512KB/秒の範囲のデータ転送速度のビデオ表示では一定になる。ビデオ・データ転送速度がこれより高い場合、より大きいセグメント・サイズを使用する方法が好ましい場合もある。セグメント・サイズは、同一メディアに格納されたビデオ表示の範囲に対する入出力動作の基本ユニットによって決まる。使用する原理は、約0.5～2秒分のビデオ・データを収容するセグメント・サイズを使用することである。

【0172】次に、ストライプの数、すなわち、ビデオ・データが分散されるディスクの数を求める。この数

は、必要な総データ転送速度を維持するのに十分な大きさをなければならない。予想される使用率に基づいて各ビデオ表示ごとに個別に計算される。より具体的には、各ディスクはそれに関連する論理ボリュームを有する。各ビデオ表示は、必要なストライプ数と同じ数の構成要素である構成要素ファイルに分割される。各構成要素ファイルは異なる論理ボリュームに格納される。たとえば、ストリーム当たり250KB/秒でビデオ・データを送達しなければならず、約15秒間隔で開始される30個の同期ストリームを同一ビデオからサポートする場合、少なくとも7、5MB/秒の総データ転送速度が得られる。ディスク・ドライブが平均3MB/秒でサポートできる場合は、少なくとも3つのストライプがビデオ表示に必要なことになる。

【0173】ディスクからデータを読み取ることができる有効速度は、読み取り動作のサイズの影響を受ける。たとえば、データを4KBブロック単位でディスクから(ディスク上のランダム位置から)読み取る場合は、有効データ転送速度が1MB/秒になり、データを256KBブロック単位で読み取る場合は、速度が3MB/秒になる可能性がある。ただし、非常に大きいブロック単位でデータを読み取る場合は、バッファに必要なメモリも大きくなり、動作が完了しないとそのデータにアクセスできないので、読み取ったデータを使用する際の遅延である待ち時間も増加する。このため、データ転送用のサイズを選択する際に何らかのトレードオフが行われる。サイズは、装置の特性とメモリ構成に基づいて選択される。データ転送のサイズは選択されたセグメント・サイズであることが好ましい。所与のセグメント・サイズが与えられると、装置からの有効データ転送速度が求められる。たとえば、一部のディスク・ドライブでは、256KBというセグメント・サイズによって、ディスク・ドライブの有効利用(有効データ転送速度が3MB/秒)とバッファ・サイズ(256KB)とのバランスが良くなる。

【0174】ストライプ化を使用しない場合、サポート可能なストリームの最大数はディスクの有効データ転送速度によって制限される。たとえば、有効データ転送速度が3MB/秒で、ストリーム・データ転送速度が200KB/秒の場合、ディスクからは15個のストリームしか供給することができない。たとえば、同一ビデオの60個のストリームが必要な場合は、4枚のディスクにそのデータを複写しなければならぬ。しかし、本発明によるストライプ化を使用すると、容量が1/4のディスクを4枚使用することができる。また、ビデオ・データの単一コピーから合計60個の同期ストリームが得られるように、4つのストライプのそれぞれから15個のストリームを同時に再生することができる。60個のストリームに関する要求がすべてのストリーム間で等間隔になるように、ストリームの開始時間がずらされる。

ただし、互いに接近してストリームを開始する場合は、キャッシュされるビデオ・データを使用することによって、入出力の必要性を低減できることに留意されたい。

【0175】所与のビデオ用のストライプの数は、2つの要因の影響を受ける。一方は、そのビデオからいつでも供給されるストライプの最大数であり、もう一方は、そのビデオと同一ディスクに格納されたすべてのビデオからいつでも供給する必要があるストリームの総数である。

【0176】ビデオ用のストライプの数は次のように求める。

$$s = \text{最大}(r * n / d, r * m / d)$$

ただし、

r = ストリームを再生する際の公称データ転送速度

n = 公称速度でのこのビデオ表示からの同期ストリームの最大数

d = ディスクからの有効データ転送速度 (ただし、ディスクからの有効データ転送速度はセグメント・サイズの影響を受けることに留意されたい)

m = このビデオ表示の一群が入っているすべてのディスクからの公称速度での同期ストリームの最大数

s = ビデオ表示用のストライプの数

【0177】ビデオ表示用のデータがストライプ化されるディスクの数は1組として管理され、非常に大きい物理ディスクと見なすことができる。ストライプ化により、ビデオ・ファイルは、システムの物理ファイル・システムが許容する最大ファイルのサイズ制限を超えることができる。一般に、ビデオ・データは、その組のすべてのディスク上に同一量の記憶域を必ず必要とするわけではない。ディスクの使用法のバランスを取るため、ビデオをストライプ化するとき、空き空間が最も多いディスクからストライプ化を開始する。

【0178】一例として、ビデオ表示を2mビット/秒(250,000バイト/秒)で再生する必要がある場合、すなわち、 r が250,000バイト/秒になる場合について検討し、このビデオから最高30個の同期ストリームを送達する必要がある、すなわち、 n が30であるとする。この例では、 m も30である、すなわち、すべてのディスクから送達するストリームの総数も30であると想定する。さらに、250,000バイトのセグメント単位にデータをストライプ化し、所与のセグメント・サイズ(250,000バイト)の場合にディスクからの有効データ転送速度が3,000,000バイト/秒であると想定する。この場合、必要なストライプの数である n は、 $(250,000 * 30 / 3,000,000) = 2.5$ になり、これを切り上げると3 ($s = \text{上限}(r * n / d)$) になる。

【0179】このデータが入っているすべてのディスクからのストリームの最大数がたとえば45の場合、250,000 * 45 / 3,000,000すなわち3.75個のストライプが必要になり、これを切り上げると4個のストライプに

なる。

【0180】ビデオの単一コピーから30個のストリームを送達するための要件を満たすためにそのビデオを3個のストライプにストライプ化すれば十分であっても、そのビデオが入っているディスクが他の内容も収容しており、サポートされるそのビデオからのストリームの総数が45である場合は、4個のディスク・ドライブが必要になる(ストライプ化レベルが4)。

【0181】メディア・ストリーマ10でアルゴリズムを使用する方法は次の通りである。まず、記憶域(ディスク・ドライブの数)をディスク・グループに分割する。各グループは、(所定のセグメント・サイズに基づくディスク当たりの有効データ転送速度)で所与の数の同期ストリームを送達するための所与の容量と能力を有する。各グループのセグメント・サイズは一定である。それぞれのグループが別々のセグメント・サイズを選択することができる(したがって、別々の有効データ転送速度にすることができる)。ビデオ表示をストライプ化するとき、まず、以下の基準によって1つのグループを選択する。

【0182】セグメント・サイズはビデオのデータ転送速度と一致している。すなわち、ストリーム・データ転送速度が250,000バイト/秒の場合、セグメント・サイズは125K~500KBの範囲になる。次の基準は、グループ内のディスクの数が最大数の同期ストリームをサポートするのに十分なものにすること、すなわち、「 r 」がストリーム・データ転送速度、「 n 」が同期ストリームの最大数、「 d 」がグループ内のディスクの有効データ転送速度の場合のディスクの数にすることである。最後に、ディスク・グループ内のすべてのビデオからサポートする必要がある同期ストリームの総数がその容量を超えないように保証する必要がある。すなわち、「 m 」がグループの容量であれば、「 $m-n$ 」はそのグループにすでに格納されているビデオから同期的に再生できるすべてのストリームの合計以上でなければならない。

【0183】この計算は、ビデオ・データをメディア・ストリーマ10にロードしたときに制御ノード18で行われる。最も単純なケースでは、すべてのディスクが単一プール内に置かれ、記憶域とサポート可能なストリームの数の両方について、そのプールがメディア・ストリーマ10の全容量を定義する。この場合、所与の数の同期ストリームをサポートするために必要なディスク(またはストライプ)の数は $m * r / d$ という式で計算される。式中、 m はストリームの数、 r は1つのストリームのデータ転送速度、 d は1枚のディスクの有効データ転送速度である。ただし、ストリームの速度を別々にすることができるとする場合は、上記の式の $m * r$ を $M * v$ (すべての同期ストリームのデータ転送速度の合計) で置き換えなければならないことに留意されたい。

【0184】この技法を使用しデータを書き込むと、その結果、ビデオ表示のデジタル表現の複数コピーを必要とせずに、指定の速度で多くのストリームを送達するためにそのデータを読み取ることができるようになる。複数のディスク・ボリューム間でデータをストライプ化することにより、ファイルの一部を読み取って1つのストリームを送達しても、そのファイルの別の部分を読み取って別のストリームを送達する動作の妨げにはならない。

【0185】I. メディア・ストリーマのデータ転送と変換手順

I.1. スイッチ18へのビデオ送達用の動的帯域幅制御

従来、ビデオ・サーバは2つのプロファイルのうちの1つに適合するのが一般的である。PC技術を使用して低コスト（低帯域幅でもある）のビデオ・サーバが構築されるか、スーパーコンピュータ技術を使用して高帯域幅（高価でもある）のビデオ・サーバが構築されている。本発明の目的は、高コストのスーパーコンピュータ技術を使用せずに高帯域幅のビデオを送達することである。

【0186】低コストで高帯域幅を達成するための好ましい手法は、低待ち時間スイッチ（クロスバー回路スイッチ・マトリックス）18を使用して、複数の低コストPCベースの「ノード」を相互接続してビデオ・サーバ（図1に示す）を構築する方法である。メディア・ストリーマ・アーキテクチャの重要な態様の1つは、記憶ノード16と通信ノード14のそれぞれで利用可能なビデオ・ストリーム帯域幅を有効利用することである。この帯域幅は、ビデオ・データの特徴性（書き込み1回、何度も読取り）と、低コスト・スイッチ技術の動的リアルタイム帯域幅制御能力とを組み合わせることによって最大限になる。

【0187】図22は、スイッチ・インタフェースと記憶ノードとの間の従来の論理接続を示している。このスイッチ・インタフェースは、記憶ノードとの間の両方向のビデオ（および制御情報）の転送を可能にするために全二重（すなわち、同時に各方向に情報を送信することができる）でなければならない。ビデオの内容は記憶ノードに1回書き込まれ、何度も読取り取られるので、記憶ノードに必要な帯域幅の多くはスイッチへの入力方向になっている。典型的なスイッチ・インタフェースの場合、その帯域幅の半分が書き込み機能専用で、あまり使用されないで、記憶ノードの帯域幅は十分に活用されない。

【0188】図23は、本発明によるスイッチ・インタフェースを示している。このインタフェースは、ノードの現在の需要を満たすためにスイッチ18への入力方向またはスイッチ18からの出力方向のいずれかにリアルタイムでその総帯域幅を動的に割り振る。（記憶ノード

16は一例として使用する。）通信ノード14にも同様の要件があるが、その帯域幅のほとんどはスイッチ18からの出力方向になっている。

【0189】この動的割り振りは、スイッチ12に適した経路指定ヘッダを使用して、物理スイッチ・インタフェースの2つまたはそれ以上を1つの論理スイッチ・インタフェース18aにグループ化することによって達成される。（たとえば、読取り時の）ビデオ・データはこの2つの物理インタフェースに分割される。これは、前述のように複数の記憶ユニット間でデータをストライプ化すると容易に行える。受信側のノードは、そのビデオ・データを結合して、1つの論理ストリームに戻す。

【0190】一例として、図22のスイッチ・インタフェースの速度を全二重で2XMB/秒、すなわち、各方向にXMB/秒とする。しかし、ビデオ・データは通常、一方向だけに（記憶ノードからスイッチに）送信される。したがって、ノードの容量がその2倍（2X）であっても、ビデオ帯域幅のうちのXMB/秒だけが記憶ノードから送達される。この記憶ノードは十分に活用されない。図23のスイッチ・インタフェースは、記憶ノードからスイッチへのビデオ伝送に2XMB/秒の帯域幅全体を動的に割り振る。その結果、ノードからの帯域幅が増加し、ビデオ・サーバからの帯域幅が高くなり、ビデオ・ストリーム当たりのコストが低くなる。

【0191】J. 通信アダプタによる等時性ビデオ・データ送達

デジタル・ビデオ・データは、順次つな続で、大規模であり、内容重視ではなく時間重視のデータである。ビデオ・データのストリームは、高ビット転送速度で等時的に送達しなければならず、データ経路では重要ではないすべてのオーバーヘッドを最小化する必要がある。一般に、受信側ハードウェアは、ビデオ・セット・トップ・ボックスまたはその他の適当なビデオ・データ・レシーバである。標準のシリアル通信プロトコルは、多くの場合、ハードウェア・レベルで、同期化とデータ検証のために追加ビットならびにバイト分のデータをストリームに挿入する。レシーバがこの追加データを過剰的に除去できない場合は、これによってビデオ・データ・ストリームが破壊される。このようなビットおよびバイトによってもたらされる追加のオーバーヘッドは有効データ転送速度も低下させ、これによってビデオ圧縮解除および変換のエラーが発生する。

【0192】ユーザへの等時送達を確保するために標準通信アダプタでビデオ・データを伝送するには、標準のシリアル通信プロトコル属性のほとんどを使用不能にする必要があると判断されている。これを達成するための方法は使用する通信アダプタによって様々であるが、その基礎となる概念について以下に説明する。図24では、通信ノード14内のシリアル通信チップ200がデータのフォーマットと、パリティ、スタートおよびスト

アップ・ビット、巡回冗長検査コード、同期バイトなどの整合性情報とを使用不能にし、アイドル文字の生成を防止する。入力FIFOバッファ202、204、206などは、データ・ブロックのロード用のバス・サイクルを可能にしながら、一定(等時)出力のビデオ・データ・ストリームを保証するために使用する。1000バイトのFIFOバッファ208によって、CPUとバス・ローディングの論理が単純化されている。

【0193】通信出力チップ200のために、初期同期バイトの生成を使用不能にできない場合、同期バイトの値は、各データ・ブロックの1バイト目の値にプログラミングされる(データ・ブロック・ポインタは2バイト目に増分される)。埋込みバイトが実際の圧縮ビデオ・データの一部ではない場合、埋込みバイトによってデータ・ストリームが破壊されるので、バイト位置合せも実際のデータで管理しなければならない。

【0194】高品質レベルの圧縮ビデオ・データに必要な一定かつ高速のシリアル・データ出力を達成するには、循環バッファまたは複数の大型バッファ(たとえば、202、204、206)のいずれかを使用しなければならない。これは、事前に充填したバッファからデータを出力しながら、入力バッファを充填するのに必要な時間を確保するのに必要である。バッファ・バッキングがビデオ・データ・ストリーム経路の前の方で行われない限り、ビデオ終り条件が発生した結果、次のバッファ転送が完了する前に非常に小さいバッファが出力され、その結果、データ・アンダーランが発生する可能性がある。このため、最低でも3つの大型独立バッファが必要になる。二重モード・バッファ(読取り中に書き込み可能)の循環バッファも適当な実施例である。

【0195】J1、圧縮済みのMPEG-1、1+、MPEG-2デジタル・データ形式から業界標準テレビ形式(NTSCまたはPAL)へのビデオ・イメージとムービーの変換

前述のように、デジタル・ビデオ・データはディスクからバッファ・メモリに移される。十分なデータがバッファ・メモリに入ると、このデータはメモリから通信ノード14内のインタフェース・アダプタに移される。使用するインタフェースは、SCSI 20MB/秒のファスト/ワイド・インタフェースか、またはSSAシリアルSCSIインタフェースである。SCSIインタフェースは15個のアドレスを処理するように拡張されており、SSAアーキテクチャは最高256個までサポートする。その他の適当なインタフェースとしては、RS422、V.35、V.36などがあるが、これらに限定されるわけではない。

【0196】図25に示すように、インタフェースからのビデオ・データは通信ノード14から通信バス210を介してNTSCアダプタ212(図24も参照)に渡され、そこでデータがバッファされる。アダプタ212

は、ローカル・バッファ214からデータを引き取り、バスのパフォーマンスを最大限にするために複数ブロックのデータをそのバッファに格納する。アダプタ212の主要目標は、メモリ214からMPEGチップ216、218へ、さらにNTSCチップ220とD/A222へのデータの等時フローを維持し、ビデオまたはオーディオあるいはその両方の送達に中断が発生しないようにすることである。

【0197】MPEG論理モジュール216、218は、デジタル(圧縮)ビデオ・データを構成要素レベルのビデオとオーディオに変換する。NTSCエンコーダ220は、その信号をNTSCベースバンド・アナログ信号に変換する。MPEGオーディオ・デコーダ216は、デジタル・オーディオをパラレル・デジタル・データに変換し、そのデータがデジタル・アナログ変換器222に渡され、フィルタにかけられて、左右のオーディオ出力を生成する。

【0198】速度一致および等時送達問題の解決策を考案する際の目標は、システムの帯域幅送達を最大限にするだけでなく、誤読するパフォーマンス上の制約を最少にする手法である。

【0199】一般にアプリケーション開発者は、プロセッサと、ディスク・ファイル、テープ・ファイル、バッファ記憶ユニットなどの機械式記憶装置との間のデータの制御および送達用途として、SSAやSCSIなどのバス構造を使用している。どちらのバスも、ビデオ・データの高帯域幅送達に適したものにするための属性を含んでいる。ただし、速度とビデオ・データの等時送達を制御するための手段を講じる必要がある。

【0200】SCSIバスは、1つのビデオ信号がバッファ・メモリから特定のNTSCアダプタに移れるときの時間量を最小限にする、20MB/秒のデータ・バーストを考慮している。アダプタ・カード212は、高ピーク速度でバス210からメモリにデータをバーストし、それよりかなり低い速度でバッファ214からデータを除去してNTSCデコーダ・チップ216、218に送達するためのパフォーマンス能力を備えた大型バッファ214を含んでいる。バッファ214は、複数のより小さいバッファにさらにセグメント化され、ソフトウェア制御を介して接続され、回路に接続された複数のバッファとして動作する。

【0201】これにより、システムは、様々なブロック・サイズのデータを別々のバッファに送達することができ、再生の順序を制御する。この手法の利点は、システム・ソフトウェアを解放して、ビデオ・データの要件よりかなり前にしかも非常に高い送達速度でビデオ・データのブロックを送達する点である。このため、メディア・ストリーマ10には、動的スループット要件に基づいて多数のビデオ・ストリームを管理する能力が設けられる。通信ノード内のプロセッサに時間があるときは、順

番に再生される大きいブロック数個分のデータの送達を行うことができる。これが行われると、プロセッサは、各ポートに低速の連続等時データを直ちに送達する必要もなく、他のストリームを自由に制御することができる。

【0202】デコーダ・システムの費用効果をさらに高めるために、より大きいデコーダ・バッファ214とMPEGデコーダ216、218との間に小さいFIFOメモリ224が挿入されている。このFIFOメモリ224により、制御装置226は、バッファ214からFIFO224により小さいブロック（一般に512バイト）のデータを移動することができ、次にFIFO224がそのデータを複数のシリアル・ビット・ストリームに変換してMPEGデコーダ216、218に送達する。オーディオおよびビデオ・デコーダ・チップ216、218の間は、同じシリアル・データ・ストリームからその入力を取り、必要なデータを内部で分離して復号することができる。FIFOメモリ224の出力からのデータの伝送は、ビデオ表示のユーザまたは消費者に連続したビデオ表示を確実に送達するために、等時式またはほぼ等時式に行われる。

【0203】K. SCS1装置へのデジタル・ビデオの伝送

図26に示すように、バッファ・メモリからの圧縮デジタル・ビデオ・データおよびコマンド・ストリームは、装置レベルのソフトウェアによってSCS1コマンドおよびデータ・ストリームに変換され、SCS1バス210を介してSCS1IIの高速データ転送速度でターゲット・アダプタ212に伝送される。次にデータはバッファされ、圧縮解除ならびにアナログ・ビデオおよびオーディオ・データへの変換のために必要な内容出力速度でMPEG論理回路に供給される。データ・フローと歩調合せし、適切なバッファ管理を保證するために、SCS1バス210を介してフィードバックが行われる。

【0204】SCS1 NTSC/PALアダプタ212は、SCS1バス210への高レベル・インタフェースを提供し、標準のSCS1プロトコルのサブセットをサポートする。通常の動作モードは、アダプタ212をオープンし、それにデータ（ビデオおよびオーディオ）ストリームを渡込み、完了したときだけアダプタ212をクローズするというものである。アダプタ212は、そのバッファを満杯状態に維持するために必要な速度でデータを引き取り、通信ノード14と記憶ノード16がデータ・ブロックを提供し、そのデータ・ブロックのサイズはバス・データ転送を最適化し、バス・オーバヘッドを最小にするように設定されている。

【0205】システム・パラメータは、必要であればモード選択SCS1コマンドを使用して、制御パケットにより書き込むことができる。ビデオ/オーディオの同期化はアダプタ212にとって内部のものなので、外部

制御は一切不要である。自動再同期化と連続オーディオ/ビデオ出力により、エラーは最小限になる。

【0206】K1. SCS1レベルのコマンドの説明
SCS1ビデオ出力アダプタの機能性に適合させるために、標準の共通コマンドだけでなく、直接アクセス装置コマンドと順次装置コマンドとを混合したものを使用する。すべてのSCS1コマンドと同様、どのコマンドの後にも有効状況バイトが返され、検査条件が返された場合はセンス・データ域にエラー条件がロードされる。使用する標準のSCS1コマンドとしては、RESET, INQUIRY, REQUEST SENSE, MODE SELECT, MODE SENSE, READ, WRITE, RESERVE, RELEASE, TESTUNIT READYなどがあ

る。
【0207】ビデオ・コマンド：ビデオ制御コマンドは、ユーザレベルのビデオ出力制御コマンドであり、上記の標準コマンドの拡張機能である。これらは、SCS1ビデオ出力アダプタ212とのインタフェースを直接とる、低レベル・オペレーティング・システムまたはSCS1コマンドへの単純化したユーザ・レベル・フロント・エンドを提供する。各コマンドの実施態様では、必要なビデオ装置機能をエミュレートし、無効制御状態によるビデオおよびオーディオ異常を回避するために、マイクロコードを使用している。単一のSCS1コマンドであるSCS1 START/STOP UNITコマンドは、ターゲットSCS1ビデオ出力アダプタ212へのビデオ制御コマンドを変換するために、そのコマンドとそれに連関する必要なパラメータを指定して使用する。これにより、ユーザ・アプリケーション・インタフェースとアダプタ・カード212のマイクロコードの両方が単純化される。使用するコマンドは以下の通りである。

【0208】停止 (SCS1 START/STOP 1 - パラメータ=モード)

MPEGチップ・セット(216、128)へのデータ入力が停止され、オーディオがミュートになり、ビデオがブランクになる。パラメータ・フィールドでは停止モードを選択する。通常モードでは、バッファおよび位置ポインタが現行のままになるので、再生はビデオ・ストリーム内の同じ位置から続行される。第2のモード（ムービーの終わりまたは打ち切り）は、バッファ・ポインタを次のバッファの先頭に設定し、現行バッファを解放するものである。第3のモードもムービーの終わり条件用であるが、データ・バッファが空になるまで停止（ミュートとブランク）を送らせる。第4のモードは、オーディオ付きの遅延停止に備えるために所与のMPEGデコーダ実施態様で使うことができるが、データが尽きたときに最後の有効フレーム用のフレームを求給させる。上記の場合のいずれでも、ビデオおよびオーディオ出力が適切な境界上で停止して適正な再始動が可能になるように、ビデオ・アダプタ212のマイクロコードが停止点を判定する。

【0209】休止 (SCSI START/STOP 2 - パラメータなし)

MPEGチップ・セット (216、218) へのデータ入力が停止され、オーディオがミュートになるが、ビデオはブランクにならない。これにより、MPEGビデオ・チップ・セット (216、218) が最後の良好フレームの凍結フレームを保持する。この使用目的は、ビデオ・チューブの焼付き防止に限定される。停止コマンドは制御ノード18が出力するのが好ましいが、5分以内にいずれのコマンドも受け取らないと、ビデオ出力は自動的にブランクになる。アダプタ212のマイクロコードは、円滑に再生に戻ることを考慮して、バッファ位置とデコーダ状態を維持する。

【0210】ブランク・ミュート (SCSI START/STOP 3 - パラメータ=モード)

このコマンドは、オーディオ出力に影響せずにビデオ出力をブランクにするか、ビデオに影響せずにオーディオ出力をミュートにするか、またはその両方を行う。モード・パラメータを使用した1つのコマンドでミュートとブランクの両方をオンにすることができる。これにより、より円滑な移行と、コマンド・オーバヘッドの低減が可能になる。これらは、積極的かつ円滑な移行を確保するためのハードウェア制御によって、圧縮解除およびアナログへの変換の後にビデオ・アダプタ212上で実現される。

【0211】低速再生 (SCSI START/STOP 4 - パラメータ=速度)

このコマンドは、MPEGチップ・セット (216、218) へのデータ入力速度を低下させ、それに断続的なフレーム凍結を行わせ、VCR上で低速再生機能をシミュレートする。オーディオは、デジタル・エラー・ノイズを回避するためにミュートになる。パラメータ・フィールドには、0~100の相対速度を指定する。代替実施態様は、デコーダ・チップ・セット (216、218) のエラー処理を使用不能にし、デコーダ・チップ・セットへのデータ・クロック速度を所望の再生速度に変更する。これは、ビデオ・アダプタのクロック・アーキテクチャのフレキシビリティに依存する。

【0212】再生 (SCSI START/STOP 5 - パラメータ=バッファ)

このコマンドは、MPEGチップ・セット (216、218) へのデータ供給プロセスを開始し、オーディオ出力とビデオ出力を可能にする。どのバッファから再生順序を開始するかを判定するためにバッファ選択番号が渡され、0という値は、現行再生バッファを使用する必要がある (通常の動作) ことを意味する。ゼロ以外の値は、アダプタ212がSTOPPEDモードの場合のみ受け入れられ、PAUSEDモードの場合は、バッファ選択パラメータが無視され、現行のバッファ選択および位置を使用して再生が再開される。

【0213】「再生中」に制御装置226は、バッファ間を順次循環し、MPEGチップ・セット (216、218) への安定したデータ・ストリームを維持する。Nバイトが読み取られるまで、アドレス・ゼロから始まるデータが適切な速度でバッファからMPEGバスに読み込まれ、次に制御装置226が次のバッファに切り替わって、データの読み取りを続行する。アダプタ・バスとマイクロコードは、アダプタ・バッファ214へのSCSI高速データ転送と、MPEG圧縮解除チップ (216、218) に供給する出力FIFO224への安定したデータ・ロードの両方に十分な帯域幅を提供する。

【0214】早送り (SCSI START/STOP 6 - パラメータ=速度)

このコマンドは、VCRでの早送りをエミュレートする方法でデータを走査するために使用する。速度パラメータによって決まる動作モードが2通りある。速度0は、ビデオとオーディオをブランクおよびミュートにし、バッファをフラッシュする必要がある。ビデオ・ストリーム内の順方向の新しい位置からデータを受け取るときに暗黙再生が実行される。急速早送りであることを意味する。1~10の整数値は、入力ストリームを転送している速度を示す。ビデオは、指定の平均データ転送速度を達成するためにデータ・ブロックをスキップすることによって、「サンプリング」される。アダプタ212は、ほぼ通常の速度でデータの一部分を再生し、進行方向にジャンプし、次の部分を再生して早送りアクションをエミュレートする。

【0215】巻戻し (SCSI START/STOP 7 - パラメータ=バッファ)

このコマンドは、VCRでの巻戻しをエミュレートする方法でデータを逆方向に走査するために使用する。速度パラメータによって決まる動作モードが2通りある。速度0は、ビデオとオーディオをブランクおよびミュートにし、バッファをフラッシュし、ビデオ・ストリーム内の順方向の新しい位置からデータを受け取るときに暗黙再生を実行する必要がある。急速巻戻しであることを意味する。1~10の整数値は、入力ストリームを巻き戻している速度を意味する。ビデオは、指定の平均データ転送速度を達成するためにデータ・ブロックをスキップすることによって、「サンプリング」される。巻戻しデータ・ストリームは、ビデオ・ストリームの早期位置から徐々に「サンプリング」された小さいデータ・ブロックをアセンブルすることによって構築される。アダプタ・カード212は、通常の速度で再生するために移行と同化を円滑に処理し、サンプリングされた次の位置にスキップして戻り、巻戻し走査をエミュレートする。

【0216】K2 バッファ管理

デジタル・ビデオ・サーバは、多くの並列出力装置にデータを提供するが、デジタル・ビデオ・データの圧縮解除と変換には一定のデータ・ストリームが必要であ

る。データ・アンダーランまたはバッファ・オーバーランを回避しながら、SCSIデータ・バースト・モード伝送を利用し、メディア・ストリーム10が最小限の介入で多くのストリームにデータを伝送できるようにするために、データ・バッファ技法を使用する。SCSIビデオ・アダプタ・カード212(図25、図26)は、SCSIバースト・モード・データ転送プロセスを完全に利用できるようにするためにビデオ・データ用の大型バッファ214を含む。構成例としては、ローカル論理回路が折返し循環バッファとして扱う768Kの1つのバッファ214になると思われる。循環バッファは、デジタル・ビデオ・データの転送時に記憶域および管理オーバーヘッドの両面で非効率的な固定長のバッファではなく、様々なデータ・ブロック・サイズを動的に処理することが好ましい。

【0217】ビデオ・アダプタ・カード212のマイクロコードは、最後のデータの先頭ならびに現行の長さとしてデータの先頭を維持して、複数のバッファ・ポインタをサポートする。これにより、再試行で伝送の失敗を上書きしたり、必要であれば現行バッファ内のバイト位置にポインタを配置することができる。デコード・チップ・セット(216、218)への有効データ送達を保証するために、伝送された通りにデータ・ブロック長が維持される(たとえば、中間論理回路が長ワード位置合せを使用してもバイトまたはワード固有である)。この手法により、データ・バッファのフレキシブルな制御が可能になると同時に、定常状態動作オーバーヘッドが最小限になる。

【0218】K2.1. バッファ選択および位置

複数のバッファが必要であると想定すると、すべてのバッファ関連操作に複数のポインタが使用可能になる。たとえば、再生バッファとそのバッファ内の現行位置を選択するために1組を使用し、データ事前ロード操作に書き込みバッファとそのバッファ内の位置(通常はゼロ)を選択するために第2の組を使用することができる。可変長データ・ブロックもサポートされるので、受け取った各データ・ブロックごとに現行長と最大長の値が維持される。

【0219】K2.2. 自動モード

バッファ動作は、そのバッファのアドレス・ゼロから始まる次に使用可能なバッファ空間にNバイト分のデータを入れて、ビデオ・アダプタの制御装置226によって管理される。制御装置226は、各バッファ内のデータの長さとして、その長さが「再生」されたかどうかを追跡する。十分なバッファ空間が空いていない場合、このカードは次のWRITEコマンドを受け入れ、データをそのバッファにDMAする。データ・ブロック全体を受け入れるのに十分なバッファ空間が空いていない場合(通常は低速再生または休止条件の場合)は、WRITEが受け入れられず、バッファ満杯戻りコードが返される。

【0220】K2.3. 手動モード

各バッファ・アクセス・コマンド(書き込み、消去など)ごとに「現行」書き込みバッファとそのバッファ内の位置(通常はゼロ)を選択するために、LOCATEコマンドを使用する。バッファ位置は、正常に伝送された最後のデータ・ブロック用のデータの先頭と相対的なものである。これは、ビデオ・ストリーム移行管理のために行うことが好ましく、システム内のコマンド・オーバーヘッドを最小限にするためにできるだけ早く自動モードが再活動化される。

【0221】K2.4. エラー管理

デジタル・ビデオ・データ伝送には、データ処理アプリケーションで通常、SCSIが使用されるランダム・データ・アクセスの使用法とは異なるエラー管理要件がある。わずかなデータ紛失は伝送中断ほど重大ではないので、従来の再試行方式およびデータ妥当性検査方式が変更されるか、または使用不能になる。通常のSCSIエラー処理手順が行われ、各コマンドの完了時の状況フェーズ中に状況バイトが返される。状況バイトは、良好(00)条件、ターゲットSCSIチップ227がコマンドを受け入れることができない場合の使用中断(8h)、またはエラーが発生した場合の検査条件(02h)のいずれかを示す。

【0222】K2.5. エラー回復

SCSIビデオ・アダプタ212の制御装置226は、エラーおよび状況情報をロードするために検査条件応答時に自動的に要求センス・コマンドを生成し、回復手順が可能かどうかを判定する。通常の回復手順では、エラー状態をクリアし、壊れたデータを破棄し、できるだけ早く通常再生を再開する。最悪の場合には、アダプタ212をリセットし、データを再ロードしなければ再生を再開できない場合もある。エラー条件はログ記録され、次のINQUIRYまたはREQUEST SENSE SCSI動作によってホスト・システムに報告される。

【0223】K2.6. 自動再試行

バッファ満杯または装置使用中条件の場合、最高X回の再試行まで再試行が自動化される。この場合、Xはストリーム・データ転送速度に依存する。これが可能な場合は、次のデータ・バッファが到着する時点までに限られる。その時点で、その条件が予測されていないか(すなわち、バッファ満杯であるが、休止されていないか、またはSLOW PLAYモードを担っている場合)エラーがログ記録され、ビデオ再生を回復して続行するには装置のリセットまたはクリアが必要な場合もある。

【0224】ユーザにビデオ表示を送達するという状況について主に説明してきたが、ビデオ表示を受け取り、ビデオ表示をそのデータ表現としてディジタル化し、バス210を介してデータ表現を通信ノード14に伝送し、制御ノード18が指定する記憶ノード16、17内に待機時間スイッチ18を介して格納するために、組

放高ビデオ・アダプタを使用することができることに留意されたい。

【0226】上記の説明は本発明を例示するにすぎないことに留意されたい。当業者であれば、本発明から逸脱せずに、様々な代替態様および変型態様を考案することができる。したがって、本発明は、特許請求の範囲に含まれるこのような代替態様、変更態様、変形態様のすべてを包含するものである。

【0226】まとめとして、本発明の構成に関して以下の事項を開示する。

【0227】(1) 少なくとも1つのビデオ表示のデジタル表現を格納する大容量記憶装置を含む少なくとも1つの記憶ノードであって、前記大容量記憶装置が複数の大容量記憶ユニットから構成され、前記少なくとも1つのビデオ表示がその全体を提示するのに時間Tを必要とし、複数のN個のデータ・ブロックとして格納され、各データ・ブロックが前記ビデオ表示の約T/Nの期間に対応するデータを格納する、少なくとも1つの記憶ノードと、複数の通信ノードであって、それぞれがそれからビデオ表示のデジタル表現を受け取るための前記少なくとも1つの記憶ノードの出力に結合された少なくとも1つの入力ポートを有し、前記複数の通信ノードのそれぞれが、それぞれデジタル表現の消費者にデータ・ストリームとしてデジタル表現を伝送する複数の出力ポートをさらに有する、複数の通信ノードとを含み、前記デジタル表現の前記N個のデータ・ブロックがX個のストライプに区分され、データ・ブロック1、 $X+1$ 、 $2 \times X+1$ 、...などがX個のストライプの第1のストライプに関連づけられ、データ・ブロック2、 $X+2$ 、 $2 \times X+2$ 、...などがX個のストライプの第2のストライプに関連づけられ、以下同様に関連づけられ、前記X個のストライプのそれぞれが前記複数の大容量記憶ユニットのそれぞれに格納されることを特徴とする、メディア・ストリーマ。

(2) 前記複数の大容量記憶ユニットがビデオ表示のデジタル表現の1つのコピーを格納し、複数のデータ・ストリームが前記N個のデータ・ブロックのうちの同一データ・ブロックを同期伝達できるように前記X個のストライプが読み出されることを特徴とする、上記(1)に記載のメディア・ストリーマ。

(3) 前記複数の大容量記憶ユニットがビデオ表示のデジタル表現の1つのコピーを格納し、複数のデータ・ストリームが前記N個のデータ・ブロックのうちの異なるデータ・ブロックを同期伝達できるように前記X個のストライプが読み出されることを特徴とする、上記(1)に記載のメディア・ストリーマ。

(4) 前記T/Nの期間の持続時間が約0.2秒〜約2秒の範囲であることを特徴とする、上記(1)に記載のメディア・ストリーマ。

(5) Xの値が

$$X = \text{最大}(r \cdot n / d, r \cdot m / d)$$

という式によって求められ、式中、rがデータ・ストリーム用の公称データ転送速度であり、nが公称データ転送速度で同時に出力されるデータ・ストリームの最大数であり、dが前記大容量記憶ユニットの1つの有効出力データ転送速度であり、mが前記N個のデータ・ユニットの少なくとも1つを格納する前記大容量記憶ユニットのすべてから公称データ転送速度で同時に出力されるデータ・ストリームの最大数であることを特徴とする、上記(1)に記載のメディア・ストリーマ。

(6) 少なくとも1つのビデオ表示のデジタル表現を格納する大容量記憶装置を含む少なくとも1つの記憶ノードであって、前記大容量記憶装置が複数のディスク・データ記憶ユニットから構成され、前記少なくとも1つのビデオ表示がその全体を提示するのに時間Tを必要とし、複数のN個のデータ・ブロックとして格納され、各データ・ブロックが前記ビデオ表示の約T/Nの期間に対応するデータを格納する、少なくとも1つの記憶ノードと、複数の通信ノードであって、それぞれがそれからビデオ表示のデジタル表現を受け取るための前記少なくとも1つの記憶ノードの出力に結合された少なくとも1つの入力ポートを有し、前記複数の通信ノードのそれぞれが、それぞれデジタル表現の消費者にデータ・ストリームとしてデジタル表現を伝送する複数の出力ポートをさらに有する、複数の通信ノードとを含み、前記デジタル表現の前記N個のデータ・ブロックがX個のストライプに区分され、データ・ブロック1、 $X+1$ 、 $2 \times X+1$ 、...などがX個のストライプの第1のストライプに関連づけられ、データ・ブロック2、 $X+2$ 、 $2 \times X+2$ 、...などがX個のストライプの第2のストライプに関連づけられ、以下同様に関連づけられ、前記X個のストライプのそれぞれが前記複数の大容量記憶ユニットのそれぞれに格納され、Xの値が

$$X = \text{最大}(r \cdot n / d, r \cdot m / d)$$

という式によって求められ、式中、rがデータ・ストリーム用の公称データ転送速度であり、nが公称データ転送速度で同時に出力されるデータ・ストリームの最大数であり、dが前記ディスク・データ記憶ユニットの1つの有効出力データ転送速度であり、mが前記N個のデータ・ユニットの少なくとも1つを格納する前記ディスク・データ記憶ユニットのすべてから公称データ転送速度で同時に出力されるデータ・ストリームの最大数であることを特徴とする、メディア・ストリーマ。

(7) 前記複数のディスク・データ記憶ユニットがビデオ表示のデジタル表現の1つのコピーを格納し、複数のデータ・ストリームが前記N個のデータ・ブロックのうちの同一データ・ブロックを同期伝達できるように前記X個のストライプが読み出されることを特徴とする、上記(6)に記載のメディア・ストリーマ。

(8) 前記複数のディスク・データ記憶ユニットがビデオ

オ表示のデジタル表現の1つのコピーを格納し、複数のデータ・ストリームが前記N個のデータ・ブロックのうちの異なるデータ・ブロックを同期伝達できるように前記X個のストライプが読み出されることを特徴とする、上記(6)に記載のメディア・ストリーマ。

(9) 前記T/Nの期間の持続時間が約0.2秒〜約2秒の範囲であることを特徴とする、上記(6)に記載のメディア・ストリーマ。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を取り入れたメディア・ストリーマのブロック図である。

【図2】図1に示す回路スイッチの詳細を示すブロック図である。

【図3】図1に示すテープ記憶ノードの詳細を示すブロック図である。

【図4】図1に示すディスク記憶ノードの詳細を示すブロック図である。

【図5】図1に示す通信ノードの詳細を示すブロック図である。

【図6】高い優先順位で実行されるビデオ・ストリーム出力制御コマンドのリストと、より低い優先順位で実行されるデータ管理コマンドのリストとを示す図である。

【図7】通信ノードのデータ・フローを示すブロック図である。

【図8】ディスク記憶ノードのデータ・フローを示すブロック図である。

【図9】接続の実施を可能にするための制御メッセージ・フローを示す図である。

【図10】再生の実行を可能にするための制御メッセージ・フローを示す図である。

【図11】メディア・ストリーマとクライアント制御システムとの間に存在するインタフェースを示す図である。

【図12】メディア・ストリーマを操作するために使用する複数の「ソフト」キーを示す表示パネルを示す図である。

【図13】図12のロード・ソフト・キーを選択したときに表示されるロード選択パネルを示す図である。

【図14】図12のバッチ・キーを選択したときに表示されるバッチ選択パネルを示す図である。

【図15】クライアント制御システムとメディア・ストリーマとの間に存在する複数のクライアント/サーバ関係を示す図である。

【図16】ビデオ・データにアクセスし、それを1つまたは複数の出力ポートに送るための先行技術の技法を示す図である。

【図17】複数のビデオ・ポートが通信ノード・キャッシュ・メモリに収容された単一ビデオ・セグメントにアクセスする方法を示すブロック図である。

【図18】複数のビデオ・ポートがディスク記憶ノード上のキャッシュ・メモリに収容されたビデオ・セグメントに直接アクセスする方法を示すブロック図である。

【図19】本発明により使用されるメモリ割振り方式を示す図である。

【図20】ビデオ1用のセグメント化論理ファイルを示す図である。

【図21】ビデオ1の様々なセグメントを複数のディスク・ドライブにわたってストライプ化する方法を示す図である。

【図22】記憶ノードとクロス・バー・スイッチとの間の先行技術のスイッチ・インタフェースを示す図である。

【図23】記憶ノードに拡張出力帯域幅を提供するように図22に示す先行技術のスイッチ・インタフェースを修正する方法を示す図である。

【図24】ビデオ出力バスへの一定のビデオ出力を保証する手順を示すブロック図である。

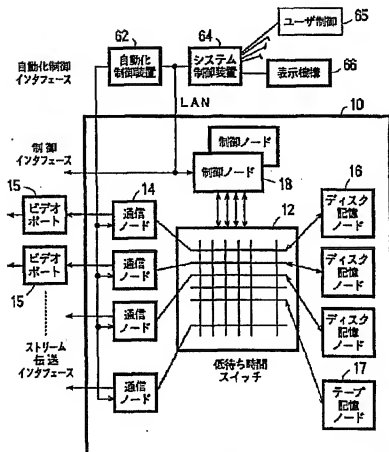
【図25】デジタル・ビデオ・データからアナログ・ビデオ・データへの変換に使用するビデオ・アダプタのブロック図である。

【図26】SCSIバス・コマンドを使用して図25のビデオ・アダプタ・カードを制御できるようにする制御モジュールを示すブロック図である。

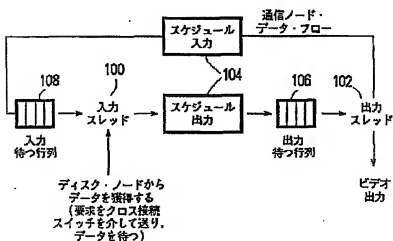
【符号の説明】

- 10 メディア・ストリーマ
- 12 低待ち時間スイッチ
- 14 通信ノード
- 15 ビデオ・ポート
- 16 ディスク記憶ノード
- 17 テープ記憶ノード
- 18 制御ノード
- 62 自動化制御装置
- 64 システム制御装置
- 65 ユーザ制御
- 66 表示機構

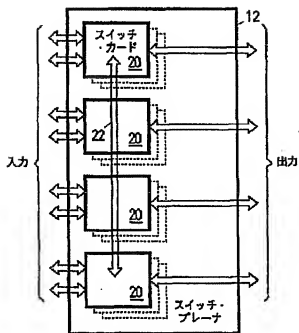
【図1】



【図7】

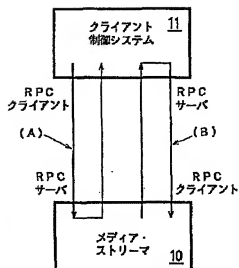


【図2】

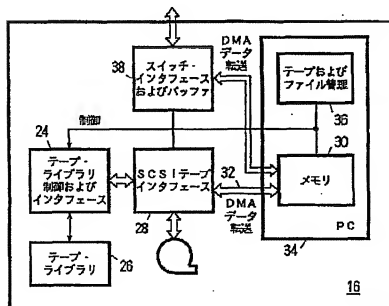


低待ち時間クロスバ回路スイッチ

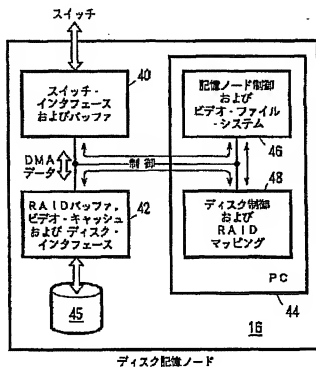
【図15】



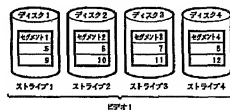
【図3】



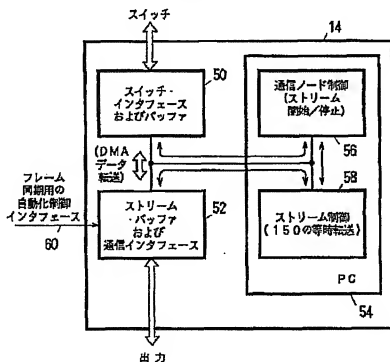
【図4】



【図21】



【図5】



【図6】

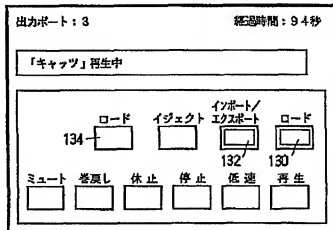
ストリーム制御コマンド (高優先順位実行)

VS-CONNECT
VS-PLAY
VS-RECORD
VS-SEEK
VS-PAUSE
VS-STOP
VS-DISCONNECT
VS-CONNECT_LIST
VS-PLAY_AT_SIGNAL
VS-RECORD_AT_SIGNAL

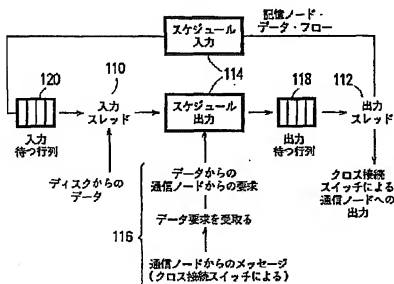
データ管理コマンド (低優先順位実行)

VS-CREATE
VS-OPEN
VS-READ
VS-WRITE
VS-GET_POSITION
VS-SET_POSITION
VS-CLOSE
VS-RENAME
VS-DELETE
VS-GET_ATTRIBUTES
VS-GET_NAMES
VS-DUMP
VS-RESTORE
VS-SEND
VS-RECEIVE
VS-RECEIVE_AND_PLAY

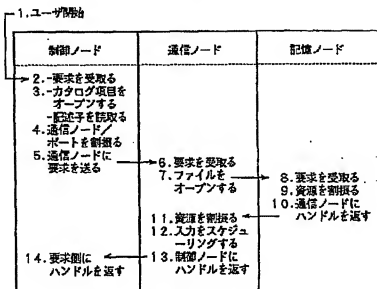
【図12】



【図8】

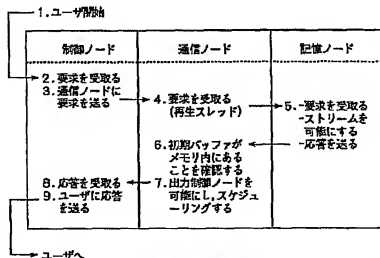


【図9】



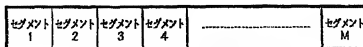
接続用の制御フロー

【図10】



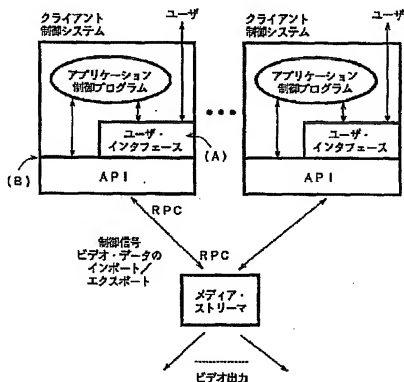
再生用の制御フロー

【図20】



ビデオ1月のセグメント化検証ファイル

【図11】



【図13】

ロード選択

ファイル名: CATS

時間制限: : 20 138

ディレクトリ: C:\VIDEOS

ファイル 136 ディレクトリ 再生リスト 142

CATS BPP BANKS	C:\VIDEOS [A]: [C]:	BPP :15 BANKS 1:20
----------------------	---------------------------	-----------------------

追加 完了 取消

140

【図14】

バッチ選択

ファイル名: BATCH 2

ディレクトリ: C:\BATCH CMD 150

ファイル 148

BATCH 1
BATCH 2
UPDATE

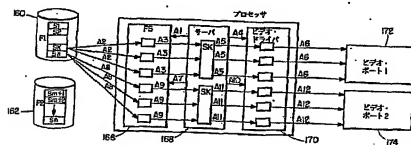
ディレクトリ 146

C:\BATCH CMD
[A]:
[C]:

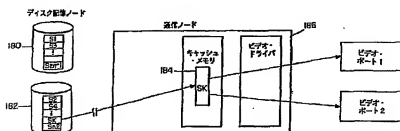
144 実行

取消

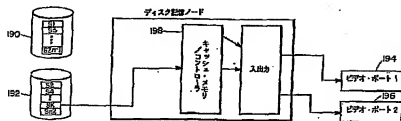
【図16】



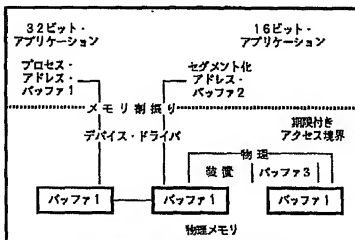
【図17】



【図18】

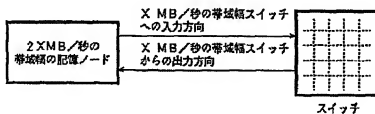


【図19】



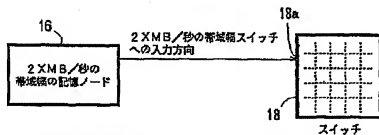
メモリ制御方式のアプリケーション例

【図22】



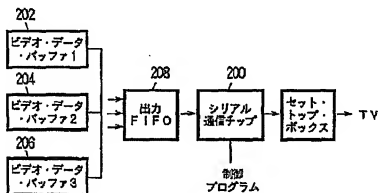
スイッチ・インタフェース

【図23】



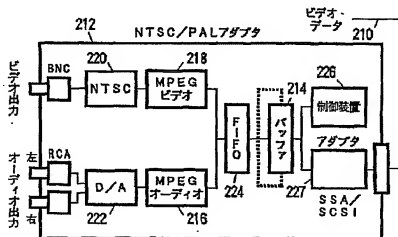
動的帯域幅割振りを行うスイッチ・インタフェース

【図24】

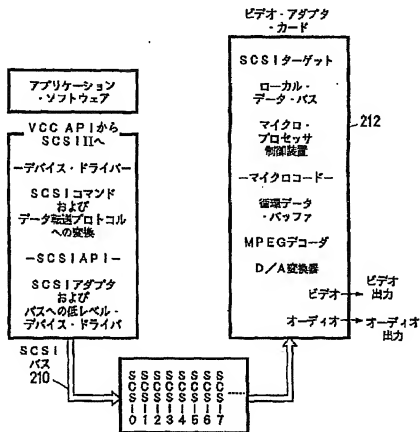


ビデオ通信出力

【図25】



【図26】



フロントページの続き

(51) Int. Cl. 6

H 0 4 N 5/76

7/16

識別記号

庁内整理番号

Z

Z

F I

技術表示箇所

(72) 発明者 アショック・ラージ・サクセナ

アメリカ合衆国95120 カリフォルニア州

サンノゼ バレー・クエイル・サークル

1236